to the describing and claiming of the invention of the subject case in a U.S. patent application. Based on this information and pursuant to 37 CFR 1.56(b), please prepare and file the proper Information Disclosure Statement or equivalent document.

Japanese Patent Disclosure (Kokai) No. 10-177624; H. Sasaki etal; June 30, **Concise explanation*	
★ CONCISE EXPLANATION	P48
This discloses a method of word matching. The distance between a word and a temple	ate
are defined as the sum of distances between the charactors and the templates.	
Japanese Patent Disclosure (Kokai) No. 08-167008; A. Suzuki etal; June 25,	1996
* 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1. 1.	
This discloses a method of word matching, It dofine The confidence level of a reco	gnized
word is defined as the number of successfully recognized charactors.	
The proceedings of Meeting on Image Recognition and Understanding 2000 (MIRU	- <u>7</u> 000)
V: II. PI - 6; T. Hamamura etal; July, 2000	
Inventor wrote this paper.	
PRIOR APPLICATION(S) OF INVENTOR(S) OR OF KABUSHIKI KAISHA TOSHIBA (ASSIGNEE) APPLICATION NUMBER TOSHIBA REFERENCE COUNTRY AGENT MEMO	
INVENTOR(S)	
MANAGER A CAMP	
CHECKED BY 11 Ang. 2000 Tomoguke Hamamura August 1/ 200	
Brupei Iria	
PATENT ENGINEER'S COMMENT ON INVENTOR(S) INFORMATION OR PATENT ENGINEER'S INFORMATION	

PATENT ENGINEER'S INFORMATION

CHECKED BY PATENT ENGINEER(S) SIGNATURE & DATE

akira Toshua.

Aug. 16, 2000

TOSHIBA REFERENCE

JAPANESE AGENT REFERENCE

Sheet

(to U.S. Attorney)

000751

50G 31059

oí

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-177624

(43)公開日 平成10年(1998) 6月30日

(51) Int.Cl.⁸ G 0 6 K 9/62 酸別記号 620 FI G06K 9/62

620B

審査請求 未請求 請求項の数20 OL (全 26 頁)

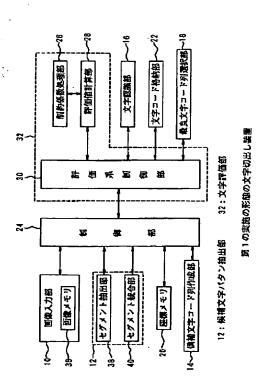
(21)出願番号	特願平8-336998	(71)出顧人 000000295
		沖電気工業株式会社
(22)出顧日	平成8年(1996)12月17日	東京都港区虎ノ門1丁目7番12号
		(72)発明者 佐々木 寬
		東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気
		工業株式会社内
		(72)発明者 後藤 裕久
		東京都港区虎ノ門1丁目7番12号 沖電気
		工業株式会社内
		(74)代理人 弁理士 大垣 孝

(54) 【発明の名称】 文字切出し方法および文字切出し装置

(57)【要約】

【課題】 文字切出し装置の演算量を低減させる。

【解決手段】 画像入力部10により検出された入力文字列パタンから、候補文字パタン抽出部12が候補文字パタンを抽出し、抽出された候補文字パタンは文字認識部16により認識される。この文字認識部16は、各候補文字パタンに対して類似度の高い順に上位の一定個数の文字コードを求める手段としてある。文字評価部32は、文字認識部16で求められた文字コードに対して文字種に応じた文字評価値を付与する。候補文字コード列作成部14は、文字コードの組合わせを生成して、複数個の候補文字コード列を作成する。そして、文字評価値が付与された候補文字コード列の中から、最良文字コード列選択部18により最良文字コード列を選択する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 文字認識対象の入力文字列パタンから連続した複数個の候補文字パタンを、その位置情報を座標メモリに記録することにより抽出すると共に、該候補文字パタンの文字認識を行い、該記録された位置情報を利用して複数の候補文字コード列を作成し、前記候補文字パタンの認識結果に基づき前記候補文字コード列の中から最良文字コード列を選択して前記入力文字列パタンの文字切出し位置を決定する文字切出し方法において、

前記文字認識を、前記候補文字パタンに対応した文字コードであって、類似度の高い順に並べられた上位の一定 個数の当該文字コードを、前記認識結果として、取得するステップとしたとき、

- (a) 前記文字コードを前記候補文字パタンごとに文字 コード格納部に記録するステップと、
- (b) 前記文字コード格納部に記録した文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与し、該文字評価値を前記文字コードに対応した前記文字コード格納部の格納場所に格納するステップと、
- (c) 前記座標メモリに記録した位置情報と前記文字コード格納部に記録した文字評価値とを参照して、前記候補文字コード列を作成するステップとを含むことを特徴とする文字切出し方法。

【請求項2】 請求項1に記載の文字切出し方法において、

前記候補文字パタンをセグメントおよび新規セグメントとしたとき、

前記セグメントを前記入力文字列パタンの各黒ブロック 領域として抽出して、該黒ブロック領域の位置座標を前 記座標メモリに記録するステップと、

前記新規セグメントを、前記抽出したセグメント同士を 各々の位置座標に基づいて統合することにより生成し て、該新規セグメントの位置座標を前記座標メモリに追 加して記録するステップとを以て前記候補文字パタンの 抽出を行うことを特徴とする文字切出し方法。

【請求項3】 請求項2に記載の文字切出し方法において、

前記新規セグメントの生成は、

前記記録したセグメントSn(nは整数)の位置情報 を、前記座標メモリから読み出すステップと、

前記入力文字列パタン中の前記セグメントSn に関して 一定の側にあるセグメントSk (kは整数)の位置情報 を、前記座標メモリから読み出すステップと、

セグメントSn とセグメントSk との間の距離Dnkを前 記読み出した各々の位置情報から求めるステップと、

前記入力文字列パタンの行高さLの定数e(eは正の実数)倍と前記求めた距離Dnkとを比較するステップと、 該比較結果がDnk≤e・LのときにセグメントSnとセグメントSkとを統合して新規セグメントを生成するステップとを以て行うことを特徴とする文字切出し方法。 【請求項4】 請求項3に記載の文字切出し方法において、前記定数eの値を1.2に設定したことを特徴とする文字切出し方法。

【請求項5】 請求項1に記載の文字切出し方法において、

前記文字評価値を、前記文字コードの類似度と予め設定した文字種に応じた制約係数とを積算することにより求めることを特徴とする文字切出し方法。

【請求項6】 請求項5に記載の文字切出し方法において、

前記文字種に応じた制約係数を、該文字種が前記入力文字列パタン中に出現する確率の値としたことを特徴とする文字切出し方法。

【請求項7】 請求項1に記載の文字切出し方法において、

前記文字評価値を文字種に応じた制約係数とし、

該制約係数は、該文字種が前記入力文字列パタンに出現するか否かを「1」または「0」のそれぞれ2値で表した値であることを特徴とする文字切出し方法。

【請求項8】 請求項2に記載の文字切出し方法において、

前記(c)ステップは、

前記記録した候補文字パタンの位置情報を前記座標メモリから読み出して、該位置情報に基づき各候補文字パタンの始点位置および終点位置を切出し候補位置Ci(i は整数)として求め、これら候補文字パタンと切出し候補位置との対応関係をテーブルメモリ部に記録するステップと、

前記記録した対応関係を参照して作成関数F(Ci,

P)を用いた処理を行い、候補文字番号列を作成するステップと、

前記作成した候補文字番号列と前記文字コード格納部に 記録した文字評価値とを参照して候補文字コード列を作 成するステップとを含むことを特徴とする文字切出し方 法。但し、切出し候補位置C_iを、入力文字列パタン方 向に顧次に整列するように番号付けしてあり、始点位置 としての切出し候補位置C_iおよびパスPを引き数とす る作成関数F(C_i, P)は、

- (e1)前記テープルメモリ部に記録した切出し候補位置を始点位置Ciとして指定して、該始点位置を指定順にメモリ手段に記録しておく処理と、
- (e2)前記指定した始点位置Ciが前記入力文字列パタンの最終端位置か否かを判別する処理と、
- (e3) 前記始点位置Ci が最終端位置でない場合に

前配始点位置Ci に対して指定が可能な前配配録した切出し候補位置を終点位置Ci (jは整数)として指定するステップと

前記対応関係から前記指定した始点位置Ci および終点位置Cj により候補文字番号を指定して、該候補文字番

号をパスPに格納するステップと、

作成関数 $F(C_i, P)$ の処理を開始するステップとによる処理と、

(e4) 前配始点位置C_i が最終端位置である場合には、

前記パスPを文字番号格納部に保存するステップと、 全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録されたか否 かを判別するステップと、

全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録された場合 には処理を終了するステップと、

全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録されていない場合には、前記メモリ手段を参照して前記始点位置Ciより2つ前に記録されている切出し候補位置Ciと最終端位置との間の候補文字番号を前記パスPから消去し、前記メモリ手段から、前記切出し候補位置Ciと、最終端位置と、前記切出し候補位置Ciおよび最終端位置間の切出し候補位置とを消去するステップと、

作成関数 $F(C_1, P)$ の処理を開始するステップとによる処理とを実行する関数である。

【請求項9】 請求項6に記載の文字切出し方法において、

前記文字コード格納部から読み出した前記文字評価値を 前記作成した候補文字コード列に従い加算し、該加算の 結果により類似度が最大となる候補文字コード列を前記 最良文字コード列として選択することを特徴とする文字 切出し方法。

【請求項10】 請求項7に記載の文字切出し方法において、

前記文字コード格納部を参照して前記作成した候補文字 コード列と単語辞書との照合を行い該当する単語の有無 を調べ、

- ① 該当した単語が複数あった場合には、それら該当単語を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択し、
- ② 該当した単語が無かった場合には、前記候補文字コード列を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択する

ことを特徴とする文字切出し方法。

【請求項11】 文字認識対象の入力文字列パタンを含む原画像を読み取り、該読み取った原画像を格納する画像メモリを具えた画像入力部と、文字認識対象の入力文字列パタンから連続した複数個の候補文字パタンを抽出してその位置情報を座標メモリに記録する候補文字パタン抽出部と、前記候補文字パタンの文字認識を行う文字認識部と、前記記録された位置情報を利用して複数の候補文字コード列を作成する候補文字コード列作成部と、前記候補文字パタンの認識結果に基づき前記候補文字コード列の中から最良文字コード列を選択して前記入力文

字列パタンの文字切出し位置を決定する最良文字コード 列選択部とを具える文字切出し装置において、

前記文字認識部を、前記候補文字パタンに対応した文字 コードであって、類似度の高い順に並べられた上位の一 定個数の当該文字コードを、前記認識結果として、前記 候補文字パタンごとに文字コード格納部に記録する手段 とし、

前記文字コード格納部に記録されている文字コードにそ の文字種に応じた文字評価値を付与して、該文字評価値 を前記文字コードに対応した前記文字コード格納部の格 納場所に格納する文字評価部を具え、

前記候補文字コード列作成部を、前記座標メモリに記録されている位置情報と、前記文字コード格納部に記録されている文字評価値とを参照して、前記候補文字コード列を作成する手段としたことを特徴とする文字切出し装置。

【請求項12】 請求項11に記載の文字切出し装置に おいて、

前記候補文字パタン抽出部は、

前記入力文字列パタンの各黒ブロック領域をセグメント として抽出し、該セグメントの位置座標を前記座標メモ リに記録するセグメント抽出部と、

前記抽出されたセグメント同士を各々の位置座標に基づいて統合することにより新規セグメントを生成し、該新規セグメントの位置座標を前記座標メモリに追加して記録するセグメント統合部とを具えており、

前記セグメントの位置座標と前記新規セグメントの位置 座標とを前記座標メモリに記録することにより、該記録 された位置座標を前記候補文字パタンの位置座標として、前記候補文字パタンの抽出を行うことを特徴とする文字切出し装置。

【請求項13】 請求項12に記載の文字切出し装置に おいて、

前記セグメント統合部は、

前記記録されたセグメントSn (nは整数)の位置情報を、前記座標メモリから読み出す第1読出部と、

前記入力文字列パタン中の前記セグメントSn に関して一定の側にあるセグメントSk (kは整数)の位置情報を、前記座標メモリから読み出す第2読出部と、

セグメントSn とセグメントSk との間の距離Dnkを前 記読み出された各々の位置情報から求める距離検出部 と

前記入力文字列パタンの行高さLの定数 e (e は正の実数)倍と前記求められた距離Dnkとを比較する比較部と、

該比較結果がDnk≦e・LのときにセグメントSn とセグメントSk とを統合して新規セグメントを生成するセグメント生成部と、

前記生成された新規セグメントの位置情報を前記座標メモリに追加して記録する書込部とを具えることを特徴と

する文字切出し装置。

【請求項14】 請求項13に記載の文字切出し装置に おいて、前記定数eの値が1.2に設定されていること を特徴とする文字切出し装置。

【請求項15】 請求項11に記載の文字切出し装置に おいて、

前記文字評価部は、前記文字評価値を、前記文字コードの類似度と予め設定した文字種に応じた制約係数との積として求めるための評価値計算部を具えることを特徴とする文字切出し装置。

【請求項16】 請求項15に記載の文字切出し装置に おいて、

前記文字種に応じた制約係数を、該文字種が前記入力文字列パタン中に出現する確率の値としたことを特徴とする文字切出し装置。

【請求項17】 請求項11に記載の文字切出し装置に おいて、

前記文字評価部は、前記文字評価値として文字種に応じた制約係数を用いて処理を行い、

該制約係数を、該文字種が前記入力文字列パタンに出現するか否かを「1」または「0」のそれぞれ2値で表した値としたことを特徴とする文字切出し装置。

【請求項18】 請求項12に記載の文字切出し装置に おいて、

前記候補文字コード列作成部は、

前記記録された候補文字パタンの位置情報を前記座標メモリから読み出して、該位置情報に基づき各候補文字パタンの始点位置および終点位置を切出し候補位置Ci

(i は整数) として求め、これら候補文字パタンと切出 し候補位置との対応関係をテーブルメモリ部に記録する テーブル作成部と、

前記記録された対応関係を参照して作成関数F(Ci, P)を用いた処理を行うことにより候補文字番号列を作成し、該候補文字番号列と前記文字コード格納部に記録された文字評価値とを参照して候補文字コード列を作成する処理回路と、

前記候補文字番号の配列情報を記録するための候補文字 記録部と、

前記配列情報を前記候補文字列として保存するための文字列格納部と、

前記作成された候補文字コード列を格納するための文字 コード列格納部とを具えていることを特徴とする文字切 出し装置。但し、切出し候補位置Ciを、入力文字列パ タン方向に順次に整列するように番号付けしてあり、始 点位置としての切出し候補位置CiおよびパスPを引き 数とする作成関数F(Ci,P)は、

(e1)前配テーブルメモリ部に記録した切出し候補位 置を始点位置C_iとして指定して、該始点位置を指定順 にメモリ手段に記録しておく処理と、

(e2) 前記指定した始点位置Ciが前記入力文字列パ

タンの最終端位置か否かを判別する処理と、

(e3) 前記始点位置Ci が最終端位置でない場合には、

前配始点位置Ciに対して指定が可能な前配配録した切出し候補位置を終点位置Ci(jは整数)として指定するステップと、

前記対応関係から前記指定した始点位置Ci および終点位置Ci により候補文字番号を指定して、該候補文字番号をパスPに格納するステップと、

作成関数 $F(C_i, P)$ の処理を開始するステップとによる処理と、

(e4)前配始点位置Ciが最終端位置である場合には、

前記パスPを文字列格納部に保存するステップと、

全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録されたか否かを判別するステップと、

全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録された場合 には処理を終了するステップと、

全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録されていない場合には、前記メモリ手段を参照して前記始点位置Ciより2つ前に記録されている切出し候補位置Ciと最終端位置との間の候補文字番号を前記パスPから消去し、前記メモリ手段から、前記切出し候補位置Ciと、最終端位置と、前記切出し候補位置Ciおよび最終端位置間の切出し候補位置とを消去するステップと、

作成関数 $F(C_1, P)$ の処理を開始するステップとによる処理とを実行する関数である。

【請求項19】 請求項16に記載の文字切出し装置に おいて、

前記最良文字コード列選択部は、前記文字コード格納部から読み出された前記文字評価値を前記作成した候補文字コード列に従い加算し、該加算の結果により類似度が最大となる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択することを特徴とする文字切出し装置。

【請求項20】 請求項17に記載の文字切出し装置に おいて、

前記最良文字コード列選択部は、前記文字コード格納部を参照して前記候補文字コード列作成部で作成された前 記候補文字コード列と単語辞書との照合を行い該当する 単語の有無を調べ、

① 該当した単語が複数あった場合には、それら該当単語を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択し、

② 該当した単語が無かった場合には、前記候補文字コード列を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択することを特徴とする文字切出し装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、手書き文字の認識を行うに当たって入力文字列パタンから文字の切出しを行う装置および方法に関する。

[0002]

【従来の技術】手書き文字パタンは、文字パタン間隔や 文字パタン形状の標準文字パタンとの相違の度合いが大 きいため、「一定間隔で文字を切り出す」といった従来 手法では十分な文字切出し精度が得られない。この問題 に対して、文献1「電子通信学会論文誌 '86/9 Vol. J69 -D No. 9 pp1292-1301 」や文献2「特開平3-2255 79」に開示されているように、候補文字ラティスの手 法を用いた文字切出し方法が提案されている。この文献 1に開示されている方法によれば、入力文字列パタンか ら要素矩形を抽出し、隣接する要素矩形同士の網羅的な 組合せ(以下、候補文字と称する。)を生成してそれら の認識処理を行い、全候補文字の認識結果を評価して最 適な文字パタン(文字列)を選択することにより、文字 間の連接関係を取り入れた入力文字列パタンの文字切出 しを行う。また、文献1に開示の方法によれば、単に認 識結果の評価が最高となる候補文字の組合せが文字列と して選択されてしまうが、文献2に開示の方法によれ ば、単語知識を導入することにより、単語として文字間 の連接性が考慮された文字列が選択できる。

【0003】ところで、上述した文献1および文献2に開示されている従来手法によれば、全候補文字パタンの認識処理と文字パタンの評価とを行わなければならないから、入力文字列パタンが長くなると探索空間が非常に大きくなり、このため膨大な演算量を必要とする。そこで、文献3「特開平6-195508」に開示されているように、最初に入力文字列から形状的知識に基づき文字切出しを行い、次に単語の連接関係を利用して不当な文字切出し部分を抽出し、その部分だけを要素矩形に分離して網羅的な文字切出しを行うことにより、探索空間の削減を図っている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述した文献3に開示の手法も網羅的な文字切出しを行う手法に変わりないため、探索空間の削減が不十分であり、このため演算量の増大といった問題を解決できていない。

【0005】従って、従来より、従来方法に比べて探索 空間の削減が可能である文字切出し方法の出現と、この 文字切出し方法に従って文字切出し処理を行う文字切出 し装置の出現とが望まれていた。

[0006]

【課題を解決するための手段】そこで、この発明の文字 切出し方法によれば、文字認識対象の入力文字列パタン から連続した複数個の候補文字パタンを、その位置情報 を座標メモリに記録することにより抽出すると共に、こ れら候補文字パタンの文字認識を行い、この記録された 位置情報を利用して複数の候補文字コード列を作成し、 前記候補文字パタンの認識結果に基づき前記候補文字コード列の中から最良文字コード列を選択して前記入力文字列パタンの文字切出し位置を決定する文字切出し方法において、前記文字認識を、前記候補文字パタンに対応した文字コードであって、類似度の高い順に並べられた上位の一定個数の当該文字コードを、前記認識結果として、取得するステップとしたとき、(a)前記文字コードを前記候補文字パタンごとに文字コード格納部に記録した文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与し、この文字評価値を前記文字コードに対応した前記文字コード格納部の格納場所に格納するステップと、

(c) 前記座標メモリに記録した位置情報と前記文字コード格納部に記録した文字評価値とを参照して、前記候補文字コード列を作成するステップとを含むことを特徴とする。

【0007】このように、この発明の文字切出し方法 は、各候補文字パタンの文字コードを類似度に基づいて 取得し、取得した文字コードにその文字種に応じた文字 評価値を付与し、その文字評価値を参照して候補文字コ ード列を作成するといった各ステップを含んでいる。そ して、上述の文字評価値を、例えば、取得した文字コー ドの文字種が、1)入力文字列パタンに出現する文字種 であるか、2) 入力文字列パタンに出現しない文字種で あるかに基づく値とすることにより、この2)に相当す る文字評価値が付与された文字コードを、候補文字コー ド列を作成する段階で除外することができる。よって、 探索空間の削減が図れる。但し、文字評価値としては、 上述の1)または2)の2値である必要はなく、1)で あるか2) であるかを確率的に表現した値を文字評価値 として用いても良い。この場合には、付与した文字評価 値を適当な閾値と比較して、候補文字コード列を構成す る文字コードであるか、候補文字コード列を構成しない 文字コードであるかを決めれば良い。

【0008】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、前記候補文字パタンをセグメントまた は新規セグメントの各々としたとき、前記セグメントを 前記入力文字列の各黒ブロック領域として抽出して、こ れら黒ブロック領域の位置座標を前記座標メモリに記録 するステップと、前記新規セグメントを、前記抽出した セグメント同士を各々の位置座標に基づいて統合するこ とにより生成して、この新規セグメントの位置座標を前 記座標メモリに追加して記録するステップとを以て前記 候補文字パタンの抽出を行うことを特徴とする。

【0009】このように、セグメントを抽出し、抽出した各セグメントの統合を行うことにより新規セグメントを生成して、上述の候補文字パタンを抽出することができる。

【0010】この発明の文字切出し方法いおいて、好ましくは、前記新規セグメントの生成は、前記記録したセ

グメントSn (nは整数)の位置情報を、前配座標メモリから読み出すステップと、前記入力文字列パタン中の前記セグメントSn に関して一定の側にあるセグメントSk (kは整数)の位置情報を、前配座標メモリから読み出すステップと、セグメントSn とセグメントSk との間の距離 D_{nk} を前記読み出した各々の位置情報から求めるステップと、前記入力文字列パタンの行高さしの定数e (eは正の実数)倍と前記求めた距離 D_{nk} とを比較するステップと、この比較結果が D_{nk} \leq e・LのときにセグメントSn とセグメントSk とを統合して新規セグメントを生成するステップとを以て行うのが良い。

【0011】このように、隣接するセグメント間の距離に基づいて、この距離と行高さとを比較することにより、セグメントの組を統合するか否かを判定することができる。ここで、上述の距離は画像上あるいは情報媒体上におけるセグメント間の距離に比例した量であり、例えば、各セグメントの始端位置同士を結ぶ入力文字列パタン方向に平行な直線の長さを用いることができる。また、上述の行高さには、入力文字列パタン方向に垂直な方向の黒ブロック領域の長さの最大値を用いることができる。

【0012】また、この発明の文字切出し方法において、好ましくは、前記定数eの値を1.2に設定するのが良い。この値は、繰返しテストを行って経験的に定めた値であり、読出し自在にメモリ手段に記憶させてある。

【0013】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、前記(c)ステップは、前記記録した 候補文字パタンの位置情報を前配座標メモリから読み出 して、この位置情報に基づき各候補文字パタンの始点位 置および終点位置を切出し候補位置Ci(iは整数)と して求め、これら候補文字パタンと切出し候補位置との 対応関係をテーブルメモリ部に記録するステップと、前 記記録した対応関係を参照して作成関数F (Ci, P) を用いた処理を行い、候補文字番号列を作成するステッ プと、前記作成した候補文字番号列と前記文字コード格 納部に記録した文字評価値とを参照して候補文字コード 列を作成するステップとを含むことを特徴とする。但 し、切出し候補位置Ciを、入力文字列パタン方向に順 次に整列するように番号付けしてあり、始点位置として の切出し候補位置CiおよびパスPを引き数とする作成 関数F(Ci, P)は、(e1)前記テープルメモリ部 .. に記録した切出し候補位置を始点位置Ciとして指定し て、該始点位置を指定順にメモリ手段に記録しておく処 理と、(e2)前記指定した始点位置Ciが前記入力文 字列パタンの最終端位置か否かを判別する処理と、(e 3) 前配始点位置Ciが最終端位置でない場合には、前 記始点位置Ci に対して指定が可能な前記記録した切出 し候補位置を終点位置Ci(jは整数)として指定する ステップと、前記対応関係から前記指定した始点位置C

i および終点位置Cj により候補文字番号を指定して、 該候補文字番号をパスPに格納するステップと、作成関 数F(Ci, P)の処理を開始するステップとによる処 理と、(e4)前配始点位置Ciが最終端位置である場 合には、前記パスPを文字番号格納部に保存するステッ プと、全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録され たか否かを判別するステップと、全候補文字番号が前記 文字番号格納部に記録された場合には処理を終了するス テップと、全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録 されていない場合には、前記メモリ手段を参照して前記 始点位置Ci より2つ前に記録されている切出し候補位 置Ciと最終端位置との間の候補文字番号を前記パスP から消去し、前記メモリ手段から、前記切出し候補位置 Crと、最終端位置と、前記切出し候補位置Crおよび 最終端位置間の切出し候補位置とを消去するステップ と、作成関数F(C₁, P)の処理を開始するステップ とによる処理とを実行する関数である。

【0014】このように、ある候補文字番号から別々の全ての候補文字番号を、切出し候補位置を指定することにより辿り、その候補文字番号を配列情報としてグループ化する上述の方法によれば、この配列情報のそれぞれを各候補文字番号列として得ることができる。そして、この候補文字番号列と文字コード格納部に記録されている文字評価値とを参照して、文字コード格納部に格納されている文字コードを読み出して配列させ、候補文字コード列を作成する。この候補文字コード列の作成にあっては、前述した文字評価値に基づいて対象としない文字コードに制約を課しているので、この文字コードを除外することができ、よって、探索空間の削減が図れる。

【0015】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、前記文字評価値を、前記文字コードの 類似度と予め設定した文字種に応じた制約係数とを積算 することにより求めることを特徴とする。

【0016】このようにすると、類似度を取り入れた文字評価値を用いることにより、候補文字コード列の作成時に、類似度の低い文字コードを除外することができ、従って、探索空間の削減が図れる。また、制約係数には、例えば、入力文字列パタンに出現する文字種の文字コードを候補文字コード列の構成対象とし、入力文字列パタンに出現しない文字種の文字コードを候補文字コード列の構成対象としない、といった情報を含ませた値を設定することにより、候補文字コード列を作成する際に対象とする文字コードの個数を削減することができ、よって、探索空間の削減が図れる。

【0017】尚、この場合において、好ましくは、前記 文字種に応じた制約係数を、この文字種が前記入力文字 列パタン中に出現する確率の値とするのが良い。

【0018】さらに、この発明の文字切出し方法において、好ましくは、前記文字コード格納部から読み出した前記文字評価値を前記作成した候補文字コード列に従い

加算し、この加算の結果により類似度が最大となる候補 文字コード列を前記最良文字列として選択するのが良 い。

【0019】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、前記文字評価値を文字種に応じた制約 係数とし、この制約係数は、この文字種が前記入力文字 列パタンに出現するか否かを「1」または「0」のそれ ぞれ2値で表した値であることを特徴とする。

【0020】このように制約係数を設定すれば、「0」の制約係数が設定された文字コードを候補文字コード列の作成対象とせず、「1」の制約係数が設定された文字コードだけを候補文字コード列の作成対象とすることができるので、探索空間の削減が図れる。

【0021】また、この場合において、好ましくは、前記文字コード格納部を参照して前記作成した候補文字コード列と単語辞書との照合を行い該当する単語の有無を調べ、① 該当した単語が複数あった場合には、それら該当単語を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択し、② 該当した単語が無かった場合には、前記候補文字コード列を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択するのが良い。

【0022】次に、この発明の文字切出し装置によれ ば、文字認識対象の入力文字列パタンを含む原画像を読 み取り、この読み取った原画像を格納する画像メモリを 具えた画像入力部と、文字認識対象の入力文字列パタン から連続した複数個の候補文字パタンを抽出してその位 置情報を座標メモリに記録する候補文字パタン抽出部 と、前記候補文字パタンの文字認識を行う文字認識部 と、前記記録された位置情報を利用して複数の候補文字 コード列を作成する候補文字コード列作成部と、前記候 補文字パタンの認識結果に基づき前記候補文字コード列 の中から最良文字コード列を選択して前記入力文字列パ タンの文字切出し位置を決定する最良文字コード列選択 部とを具える文字切出し装置において、前記文字認識部 を、前配候補文字パタンに対応した文字コードであっ て、類似度の高い順に並べられた上位の一定個数の当該 文字コードを、前配認識結果として、前配候補文字パタ ンごとに文字コード格納部に記録する手段とし、前記文 字コード格納部に記録されている文字コードにその文字 種に応じた文字評価値を付与して、この文字評価値を前 記文字コードに対応した前記文字コード格納部の格納場 所に格納する文字評価部を具え、前記候補文字コード列 作成部を、前記座標メモリに記録されている位置情報 と、前記文字コード格納部に記録されている文字評価値 とを参照して、前記候補文字コード列を作成する手段と したことを特徴とする。

【0023】このように、この発明の文字切出し装置は、各候補文字パタンの文字コードを類似度に基づいて

取得する文字認識部と、取得した文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与する文字評価部と、その文字評価値を参照して候補文字コード列を作成する候補文字コード列作成部とを具えている。そして、上述の文字評価値を、例えば、文字認識部で取得した文字コードの文字種が、1)入力文字列に出現する文字種であるかに基づく値とすることにより、この2)に相当する文字評価値が付与された文字コードを、候補文字コード列を作成する段階で除外することができる。よって、探索空間の削減が図れる。

【0024】但し、文字評価値としては、上述の1)または2)の2値である必要はなく、1)であるか2)であるかを確率的に表現した値を文字評価値として用いても良い。そして、この文字評価値を適当な閾値と比較することにより、候補文字コード列を構成しない文字コードであるか、候補文字コード列を構成しない文字コードであるかを決定する構成としても良い。

【0025】また、この発明の文字切出し装置の好適な構成例によれば、前記候補文字パタン抽出部は、前記入力文字列パタンの各黒ブロック領域をセグメントとして抽出し、これらセグメントの位置座標を前記座標メモリに記録するセグメント抽出部と、前記抽出されたセグメント同士を各々の位置座標に基づいて統合することにより新規セグメントを生成し、この新規セグメントの位置座標を前記座標メモリに追加して記録するセグメントの位置座標とを前記座標メモリに記録するとを具えており、前記セグメントの位置座標とを前記座標メモリに記録することにより、この記録された位置座標を前記候補文字パタンの位置座標として、前記候補文字パタンの抽出を行うことを特徴とする。

【0026】このように、セグメントを抽出し、抽出した各セグメントの統合を行うことにより新規セグメントを生成して、上述の候補文字パタンを抽出することができる。

【0027】また、この発明の文字切出し装置において、好ましくは、前記セグメント統合部は、前記記録されたセグメント S_n (nは整数)の位置情報を、前記座標メモリから読み出す第1読出部と、前記入力文字列パタン中の前記セグメント S_n に関して一定の側にあるセグメント S_k (kは整数)の位置情報を、前記座標メモリから読み出す第2読出部と、セグメント S_n とセグメント S_k との間の距離 D_{nk} を前記読み出された各々の位置情報から求める距離検出部と、前記入力文字列パタンの行高さしの定数 e (eは正の実数)倍と前記求められた距離 D_{nk} とを比較する比較部と、この比較結果が D_{nk} $\leq e$ ・L のときにセグメント S_n とセグメント S_k とを統合して新規セグメントを生成するセグメント生成部と、前記生成された新規セグメントの位置情報を前記座標メモリに追加して記録する書込部とを具えるのが良

63.

【0028】このように構成すると、セグメント統合部は、隣接するセグメント間の距離に基づいて、この距離と行高さとを比較することにより、セグメントの組を統合するか否かを判定することができる。

【0029】また、この発明の文字切出し装置において、好ましくは、前記定数eの値が1.2に設定されているのが良い。この値は、繰返しテストを行って経験的に定めた値であり、読出し自在にメモリ手段に記憶させてある。

【0030】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、前配候補文字コード列作成部は、前記 記録した候補文字パタンの位置情報を前記座標メモリか ら読み出して、該位置情報に基づき各候補文字パタンの 始点位置および終点位置を切出し候補位置Ci(iは整 数)として求め、これら候補文字パタンと切出し候補位 置との対応関係をテーブルメモリ部に記録するテーブル 作成部と、前記記録された対応関係を参照して作成関数 $F(C_i, P)$ を用いた処理を行うことにより候補文字 番号列を作成し、この候補文字番号列と前記文字コード 格納部に記録された文字評価値とを参照して候補文字コ ード列を作成する処理回路と、前記候補文字番号の配列 情報列を記録するための候補文字記録部と、前記配列情 報を前記候補文字番号列として保存するための文字列格 納部と、前記作成された候補文字コード列を格納するた めの文字コード列格納部とを具えていることを特徴とす る。但し、切出し候補位置Ciを、入力文字列方向に順 次に整列するように番号付けしてあり、始点位置として の切出し候補位置CiおよびパスPを引き数とする作成 関数F (C_i, P) は、(e 1) 前記テープルメモリ部 に記録した切出し候補位置を始点位置Ciとして指定し て、該始点位置を指定順にメモリ手段に記録しておく処 理と、(e·2) 前記指定した始点位置Ciが前記入力文 字列パタンの最終端位置か否かを判別する処理と、(e 3) 前記始点位置Ci が最終端位置でない場合には、前 記始点位置Ci に対して指定が可能な前記記録した切出 し候補位置を終点位置Ci(jは整数)として指定する ステップと、前記対応関係から前記指定した始点位置C iおよび終点位置Cjにより候補文字番号を指定して、 該候補文字番号をパスPに格納するステップと、作成関 数F(Ci,P)の処理を開始するステップとによる処 理と、(e4)前記始点位置Ci が最終端位置である場 合には、前記パスPを文字番号格納部に保存するステッ プと、全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録され たか否かを判別するステップと、全候補文字番号が前記 文字番号格納部に記録された場合には処理を終了するス テップと、全候補文字番号が前記文字番号格納部に記録 されていない場合には、前記メモリ手段を参照して前記 始点位置Ci より2つ前に記録されている切出し候補位 置C!と最終端位置との間の候補文字番号を前記パスP

から消去し、前記メモリ手段から、前記切出し候補位置 C_「と、最終端位置と、前記切出し候補位置C_「および 最終端位置間の切出し候補位置とを消去するステップ と、作成関数F(C_「, P)の処理を開始するステップ とによる処理とを実行する関数である。

【0031】このように、上述の構成の候補文字コード列作成部は、ある候補文字番号から別々の全ての候補文字番号を、切出し候補位置を指定することにより辿り、その候補文字番号を配列情報としてグループ化することにより、この配列情報のそれぞれを候補文字番号列として取得することができる。また、上述の処理回路は、この候補文字番号列と文字コード格納部に配録されている文字評価値とを参照して、文字コード格納部に格納されている文字コードを読み出して配列させ、候補文字コード列を作成する。この候補文字コード列の作成にあっては、前述した文字評価値に基づいて対象としない文字コードに制約を課すため、この文字コードを除外することができ、よって、探索空間の削減が図れる。

【0032】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、前記文字評価部は、前記文字評価値 を、前記文字コードの類似度と予め設定した文字種に応 じた制約係数との積として求めるための評価値計算部を 具えることを特徴とする。

【0033】このようにすると、文字評価部は、評価値 計算部により類似度を取り入れた文字評価値を求めるこ とができるので、候補文字コード列の作成時に、類似度 の低い文字コードを除外することができ、従って、探索 空間の削減が図れる。

【0034】また、制約係数には、例えば、入力文字列パタンに出現する文字種の文字コードを候補文字コード列の構成対象とし、入力文字列パタンに出現しない文字種の文字コードを候補文字コード列の構成対象としない、といった情報を含ませた値を設定することにより、候補文字コード列を作成する際に対象とする文字コードの個数を削減することができ、よって、探索空間の削減が図れる。

【0035】この場合において、好ましくは、前記文字種に応じた制約係数を、この文字種が前記入力文字列パタン中に出現する確率の値とするのが良い。

【0036】また、この発明の文字切出し装置において、好ましくは、前記最良文字コード列選択部は、前記文字コード格納部から読み出された前記文字評価値を前記作成した候補文字コード列に従い加算し、この加算の結果により類似度が最大となる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択するのが良い。

【0037】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、前記文字評価部は、前記文字評価値と して文字種に応じた制約係数を用いて処理を行い、この 制約係数を、この文字種が前記入力文字列パタンに出現 するか否かを「1」または「0」のそれぞれ2値で表し た値としたことを特徴とする。

【0038】このように制約係数を設定すれば、「0」の制約係数が設定された文字コードを候補文字コード列の作成対象としないで、「1」の制約係数が設定された文字コードだけを候補文字コード列の作成対象とすることができ、従って、探索空間の削減が図れる。

【0039】また、この発明の文字切出し装置において、好ましくは、前記最良文字コード列選択部は、前記文字コード格納部を参照して前記候補文字コード列作成部で作成された前記候補文字コード列と単語辞書との照合を行い該当する単語の有無を調べ、① 該当した単語が複数あった場合には、それら該当単語を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択し、②

該当した単語が無かった場合には、前記候補文字コード列を構成する文字コードの前記類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を前記最良文字コード列として選択する構成とするのが良い。

[0040]

【発明の実施の形態】以下、図を参照して、この発明の 実施の形態につき説明する。尚、図は、この発明の構 成、配置関係および動作が理解できる程度に概略的に示 してあり、また、以下に記載する数値条件等は単なる好 適例を示しているに過ぎない。従って、この発明は、こ の実施の形態に何ら限定されることがない。

【0041】 [第1の実施の形態] 図1は、第1の実施 の形態の文字切出し装置の構成を示すブロック図であ る。図1に示すように、この実施の形態の文字切出し装 置は、画像入力部10と、候補文字パタン抽出部12 と、候補文字コード列作成部14と、文字認識部16 と、最良文字コード列選択部18とを具えている。ま た、この実施の形態の文字切出し装置は、位置情報を記 - 録しておくための座標メモリ20と、文字コードを格納 するための文字コード格納部22とを記憶手段として具 えている。この実施の形態では、上述の画像入力部1 0、候補文字パタン抽出部12、候補文字コード列作成 ・部14および座標メモリ20の動作タイミングやデータ 入出力のチェック等を制御部24により行っている。さ らに、この実施の形態の文字切出し装置は、候補文字パ タンに対して求められた文字コードの評価を行うため、 制約係数処理部26と、評価値計算部28とを具えてお り、この処理部26は計算部28の制御下にある。そし .て、この手段28と、上述した文字認識部16、文字コ ード格納部22および最良文字コード列選択部18と は、評価系制御部30により、その動作タイミングやデ ータ入出力等の管理が行われるように構成されている。 この実施の形態では、上述の制約係数処理部26と、評 価値計算部28と、評価系制御部30とを以て、文字評 価部32と称している。そして、上述の制御部24と評 価系制御部30との間は、各々の制御下にある各手段間 でデータの受け渡しが行えるように、結合されている。 【0042】尚、上述の最良文字コード列選択部18の 出力は、例えばいわゆるコンピュータ装置に入力され、 そこで文字認識情報として活用される。また、上述した 候補文字パタン抽出部12、候補文字コード列作成部1 4、文字認識部16、最良文字コード列選択部18、座 標メモリ20、文字コード格納部22、制御部24、制 約係数処理部26、評価値計算部28および評価系制御 部30は、中央演算処理装置(CPU)、入出力部およ び記憶手段を具えたコンピュータ装置として、各要素の ハードウエアを構成してもよいし、上述した各手段を、 一つのコンピュータ装置にまとめた構成としてもよい。 【0043】また、図2は、この実施の形態の文字切出 し装置の動作フローを示すフローチャートである。 図2 に示すように、この実施の形態の文字切出し装置による 文字切出し処理は、制約係数入力(図2のS1)、画像 入力(図2のS2)、セグメント抽出(図2のS3)、 セグメント統合(図2のS4)、文字認識(図2のS 5)、文字評価(図2のS6)、候補文字コード列作成 (図2のS7) および最良文字コード列選択(図2の 8) のステップごとに順次に行われる。以下、この図2 のフローに従い、文字切出し処理の手順について、各手 段の構成および動作と共に説明する。

【0044】 <制約係数の入力>始めに、上述の制約係 数処理部26に制約係数を入力する(図2のS1)。こ の実施の形態で用いられる制約係数とは、或る文字種が 入力文字列中に出現する確率を表す値のことである。こ の実施の形態では、数字・記号、カタカナ、平仮名およ び漢字の4種の文字種を想定しており、各文字種に対し て制約係数を設定する。制約係数は、予め、文字認識対 象である文書領域の各文字種ごとの出現頻度(分布)を 求めることにより、その割合(比率)に応じた値として 設定される。例えば、認識対象の帳票上に全く数字およ び記号が出現しない場合には、数字・記号の制約係数と して0を設定する。逆に、対象とする帳票に、必ず漢字 が出現する場合には、漢字の制約係数として1を設定す る。また、対象とする帳票に平仮名が出現する頻度が5 0%であるときには、平仮名の制約係数として0.5を 設定する。このように、各文字種ごとの制約係数を、対 象とする文書領域に応じた0以上1以下の実数値とし て、制約係数処理部26に入力手段(例えば、キーボー ド)を用いて入力する。そして、制約係数処理部26 .は、入力された制約係数を、各文字種に対応した格納場 所に、読出し自在に記憶させておく。

【0045】尚、上述したように、制約係数として0以上1以下の値を設定する必要は必ずしもない。例えば、各制約係数を、出現頻度に対応した0以上N以下の値(Nは整数)として設定してもよい。但し、この場合には、重み係数Wを、次式 $W=\sqrt{(\alpha^2+\beta^2+\gamma^2+\eta^2)}$

により求めて、各制約係数を、 α /W、 β /W、 γ /W および η /Wという具合に正規化しておく必要がある(正規化を行わない場合、係数値が発散してしまうおそれがある。)。但し、記号 α 、 β 、 γ および η はそれぞれ数字・記号、カタカナ、平仮名および漢字の制約係数を表す。

【0046】また、上述した制約係数は、文字認識対象 となる文書領域の部分領域ごとに設定することもでき る。例えば、表などが記載されている帳票を認識対象と する場合では、文字認識を行う対象領域が項目ごとに分 かれている。そして、例えば、項目の「氏名」の欄を認 識する場合、氏名として記号および数字の文字種が出現 する頻度は統計的に皆無に等しいから、記号・数字の制 約係数として0を設定する。従って、この領域の認識に 限っては、各制約係数を上述の記号を用いて表せば、α =0、 $\beta=1$ 、 $\gamma=1$ および $\eta=1$ と設定するのが好適 である。そして、他の項目が記載されている領域に対し ては、その欄に記載されている内容に応じた制約係数を 設定すればよい。このように、制約係数処理部26に は、部分領域ごとに制約係数を設定することができる。 この場合、制約係数処理部26には、制約係数を、文書 領域中の位置座標に対応付けて、各文字種ごとに入力す

【0047】この実施の形態の文字切出し処理の理解を容易にするため、図3に入力文字列パタンの一例を示す。図3には、入力文字列パタン34として、手書きの「弘三」という文字パタン(文字画像)が示してある。尚、この実施の形態では、入力文字列パタンが横書きである場合を想定しているが、これに限らず縦書きであっても構わない。以下、「弘三」という氏名が記載された概を認識対象とする場合につき、上述した各ステップで行う処理を説明する。上述した通り、図3に示す入力文字列34に対しては、制約係数として、 α 0、 β =1、 γ =1および η =1が制約係数処理部26に入力される。

【0048】〈画像の入力〉次に、画像入力のステップ(図2のS2)につき説明する。このステップでは、画像入力部10が、対象の文書領域を光学的に読み取って、読み取った画像データを記憶手段に記録する処理を行う。この処理は、制約係数の入力終了後に、オペレータが制御部24を介して、画像入力部10に指示を与えることにより開始される。

- 【0.0.4.9】上述した画像入力部1.0は、文字認識対象の入力文字列パタンを含んだ原画像を読み取り、その読み取った原画像を格納するための画像メモリ36を具えている。また、従来公知の構成と同様に、図示せずも帳票や原稿等の情報媒体を主走査方向および副走査方向に移動させる手段である走査機構(スキャナ)と、この情報媒体から原画像を光学的に読み取る光電変換部と、読み取った原画像から所定の領域を切り出すための切出し

部とを具えている。以上の構成により、画像入力部10 は、情報媒体からの原画像の読出しと、この原画像の画 像メモリ36への記録と、原画像からの所定領域(入力 文字列) の切出しとを行う。尚、情報媒体からの原画像 の読出しは、2値画像として読み取っても良いし、多値 画像として読み取ってもよい。また、画像入力部10と して、例えば、いわゆるタブレットを使用しても良い。 【0050】〈候補文字パタンの抽出〉次に、候補文字 パタンを抽出するステップ(図2のS3およびS4)に つき説明する。このステップの処理は、上述の候補文字 パタン抽出部12により行われる。候補文字パタン抽出 部12は、文字認識対象の入力文字列パタンから連続し た複数個の候補文字パタンを抽出してその位置情報を座 標メモリ20に記録する手段である。候補文字パタン抽 出部12は、セグメント抽出部38と、セグメント統合 部40とを具えている。そして、先ず、セグメント抽出 部38によりセグメントの抽出を行い(図2のS3)、 続いて、セグメント統合部40によりセグメントの統合 (新規セグメントの生成)を行う(図2のS4)。

【0051】これらのステップは、画像入力部10が画像の入力を終えたことを制御部24に伝達し、これに応答して制御部24がセグメント抽出部38に動作の開始を指示することにより開始される。あるいは、オペレータが、制御部24に、候補文字パタン抽出部12の動作を開始するように指示を与えてもよい。

【0052】上述のセグメント抽出部38は、画像入力部10で得られた入力文字列パタンの各黒プロック領域をセグメントとして抽出し、このセグメントの位置座標を上述の座標メモリ20に記録するための手段である。【0053】図3において、上述した入力文字列方向は、図中のX座標方向(主走査方向)である。また、図3において、上述した黒プロック領域とは、各文字パタンに外接する矩形領域(セグメントと称している。)のことである。

【0054】図3の例では、図中の文字パタン「弓」 (「弘」の偏) に外接するセグメントSo、文字パタン 「ム」(「弘」の旁)に外接するセグメントS」、文字 パタン「三」に外接するセグメントS2が、それぞれセ グメント抽出部38により抽出される。これらセグメン トは、入力文字列パタン34において、入力文字列方向 に順次に S_0 、 S_1 、 S_2 という具合に配列している。 【0055】これらセグメントの抽出は、先ず、入力文 字列パタンのX方向に走査を行うことにより、入力文字 列パタンをX方向に投影した射影分布すなわち黒点のヒ ストグラムを求める。そして、このヒストグラムの極小 点をX軸上の切出し位置とする。次に、入力文字列パタ ンのX軸に垂直なY座標方向に走査を行うことにより、 同様にしてヒストグラムを求める。そして、このヒスト グラムの極小点をY軸上の切出し位置とする。このよう にして、X軸上とY軸上の切出し位置で囲まれた矩形領

域が求められる。この実施の形態では、この矩形領域を 求めることを、セグメントの抽出と称しており、上述し た公知の方法で行える。

【0056】このように、セグメントの抽出は、求められた切出し位置同士の交点である4点(セグメントの各頂点に相当する。)の座標(画素位置)を検出することにより行われる。検出されたセグメントの座標は、座標メモリ20にセグメント座標テーブルとして格納される。

【0057】図4に座標メモリ20の記憶状態(内部状態)すなわちセグメント座標テーブルの一例を示す。図中左側に、文字パタン「ム」すなわちセグメントS₁を示し、図中右側に、セグメントS₀、S₁およびS₂のそれぞれの座標(図3の図中の X_s 、 X_e 、 Y_s 、 Y_e の各成分値の組で表される。)が記載されたセグメント座標テーブルを示す。例えば、セグメントS₀の座標成分は、 X_s が1、 X_e が36、 Y_s が1および Y_e が84といった具合である。このように、セグメント抽出部38は、座標メモリ20のセグメント番号(例えば、セグメントS₀を表す記号S₀の添字0のこと。)に対応した所定の格納場所に、そのセグメントの4頂点を座標成分値として読出し自在に記録する。

【0058】セグメントの抽出が終了すると、セグメント抽出部38は、セグメント統合部40に対して動作を開始するように、制御部24を介して指示を与える。

【0059】上述のセグメント統合部40は、セグメント抽出部38により抽出されたセグメント同士を、各々の位置座標に基づいて統合することにより新規セグメントを生成し、この新規セグメントの位置座標を上述の座標メモリ20に追加して記録する手段である。図5のブロック図に、セグメント統合部40の詳細な構成を示す。この実施の形態のセグメント統合部40は、第1読出部42、第2読出部44、距離検出部46、比較部48、セグメント生成部50および書込部52を具えている。

【0060】以下、図3に示す入力文字列パタン34を 処理対象とする場合のセグメント統合部40の動作につ き説明する。図3の入力文字列パタン34においては、 セグメントS0とセグメントS1とが統合されて、新規 セグメントS3が生成される。上述したように、この新 規セグメントの生成は、セグメント抽出部38により抽 出されたセグメント同士を各々の位置情報に基づいて統 合することにより行われる。この統合処理を説明するに 当たり、図6に示すフローチャートを参照する。

【0061】この例では、上述した制御部24が2つのカウンタを具えているとする。先ず、制御部24の第1カウンタのカウント数n(nは整数)に初期値として0を代入し、また、制御部24の第2カウンタのカウント数k(kは整数)に初期値として1を代入する(図6のS9)。制御部24は、カウント数nに応じたセグメン

トS』とカウント数kに応じたセグメントSkとを、座標メモリ20から読み出すように、第1および第2読出部42および44に対してそれぞれ制御信号を出力する。

【0062】そして、第1読出部42は、記録されたセグメント S_n の位置情報を、座標メモリ20から読み出す(図6のS10)。この動作により、最初に、セグメント S_0 の位置情報が、座標メモリ20から読み出される。

【0063】続いて、第2読出部44は、入力文字列パタン34中のセグメントS0に関して一定の側にあるセグメントS0に関して一定の側にあるセグメントS1の位置情報を、座標メモリ20から読み出す(図6のS11)。ここで、上述した「入力文字列パタン34中のセグメントS0に関して一定の側」とは、入力文字列方向にセグメント番号が大きくなる向きを意味する。従って、セグメントS0に関しては、セグメントS1およびS2が位置している入力文字列パタン34の領域を指し、また、セグメントS1に関しては、セグメントS2が位置している入力文字列パタン34の領域のことを指している。先ず、この場合、セグメントS0に隣接するセグメントS1の位置情報が、第2読出部44により座標メモリ20から読み出される。

【0064】次に、距離検出部46は、セグメントSnとセグメントSkとの間の距離 D_{nk} を、読み出された各々の位置情報から求める(図6のS12)。すなわち、第1読出部42により読み出されたセグメントS0の位置情報と、第2読出部44により読み出されたセグメントS1の位置情報とが、距離検出部46に入力し、これらセグメントS0およびS1間の距離 D_{01} が求められる。ここで、セグメントS0およびS1間の距離 D_{01} は、図7に示すように、イメージ上において各セグメントS0およびS1の始端位置(図4の図中左側に示す X_{s} の位置に相当する。)同士を結ぶ入力文字列方向の直線の距離として定義される。例えば、図4に示すセグメント座標テーブルによれば、 D_{01} =36となる。

【0065】このように、距離検出部46は、各セグメントの始端位置のX座標成分同士の差を検出することにより、この距離を検出する構成としてある。例えば、距離検出部46として、通常の差演算回路を用いることができる。

【0066】次に、距離検出部46により検出された距離Dolは、比較部48に伝送される。この比較部48 は、入力文字列の行高さLの定数.e 倍(e.は正の実数) と、距離検出部46が求めた距離Dnkとの比較を行う (図6のS13)。

【0067】ここで、行高さしは、入力文字列パタン34を構成する各セグメントの入力文字列方向に垂直な方向(図3のY方向)の長さのことである。但し、この実施の形態では、入力文字列パタン34を構成するセグメントのうち、上述の長さが最大のものを代表として選択

して、入力文字列パタンの行高さしと定義している。この入力文字列の行高さしには、座標メモリ20に格納された各セグメントの位置情報の中から、各Y座標成分の差が最大となるものを、予め検出して記憶させておけばよい。例えば、図4に示すセグメント座標テーブルにおいては、L=87である。

【0068】また、この実施の形態では、定数 e として、1.2を設定してある。この「1.2」という値は、繰返しテストを行い、経験的に定められた値である。この定数 e の値は、比較部 4 8 が具える読出し自在のメモリ手段に、予めキーボード等の入力手段により設定しておく。そして、比較部 4 8 は、距離検出部 4 6 からの距離 D_{1k} の入力タイミングで、上述のメモリ手段から設定した定数 e の値が読み出されるように構成されている。

【0069】このように構成してあるので、比較部48は、入力される距離 D_{nk} と、値1.2Lとの大小関係を求めることができる。そして、比較部48は、求めた大小関係に対応した信号を、セグメント生成部50に出力する。

【0070】次に、セグメント生成部50は、比較部48の出力信号が $D_{nk} \le e \cdot L$ に応じた信号であるとき、セグメント S_n とセグメント S_k とを統合して新規セグメントを生成する(図6のS14)。上述の例では、 $D_{01} = 36$ 、L = 87である。従って、比較部48の比較結果が $D_{01} \le e \cdot L$ であるから、セグメント生成部50が、第1および第2読出部42および44からセグメントS0およびセグメントS1の位置情報をそれぞれ入力し、これらセグメントの位置情報の統合を行う。図3に示すように、セグメントS0およびS1が統合されることにより、新規セグメントS3が生成される(セグメントS3は、文字パタン「弘」に外接する矩形領域である。)。

【0071】このようにして生成された新規セグメントS3は、セグメントS0とセグメントS1との両者を含む入力文字列パタン上の領域を、新たに設定することに等しい。図8に示すように、生成された新規セグメントS3の座標成分値には、セグメントS0とセグメントS1との対応する座標成分値のうちの、いずれか一方が選択されて設定される。そして、その選択は、生成される新規セグメントが、なるべく広い入力文字列パタン中の領域を占めるようになされる。例えば、X5の座標成分については、セグメントS0が1、セグメントS1が3であり、新規セグメントS3の座標成分については、セグメントS0が36、セグメントS1が106であり、新規セグメントS3の座標成分X6として106が設定される。

【0072】そして、書込部52は、セグメント生成部50により生成された新規セグメントの位置情報を座標

メモリ20に追加して記録する(図6のS15)。図8には、統合後のセグメント座標テーブルの様子を示す。このようにして、セグメントS0とセグメントS1との統合処理が完了する。

【0073】次に、制御部24は第2カウンタを参照して、セグメント S_0 に関して上述した側にあるセグメント(S_1 および S_2)が、座標メモリ20に全て記録されたかどうかを調べる(図60S16)。これは、抽出したセグメント番号の最大値をp(pは整数。この例では、p=2。)とするとき、第2カウンタのカウント数kがpになったかどうかを調べればよい。このときは、k=1であるから、 $k\neq p$ であり、制御部24は、次に、カウント数kに1を加えてカウントアップさせ(図60S17)、第2 読出部44にセグメント S_2 を読み出させる(図60S11)。

【0074】そして、今度は、距離検出部46により、セグメント S_0 とセグメント S_2 との間の距離 D_{02} を検出する(図6の S_12)。この場合には、比較部48の比較結果は D_{02} >e・Lである(図6の S_13)。従って、これらセグメントは統合されない。

【0075】続いて、制御部24は、再び第2カウンタを調べるが(図6のS16)、このときカウント数kが2であるからk=pである。これに応答して、制御部24は、第2カウンタのカウント数kを(n+2)に設定する(図6のS18)。ここでは、カウント数nは0であるから、カウント数kは2に設定される。

【0076】次に、制御部24は、第1カウンタのカウント数nを調べる(図6のS19)。制御部24は、第1カウンタのカウント数nを参照することにより、 $n \ne p-1$ ということを確認する。そして、制御部24は、カウント数nに1を加えてカウントアップさせ(図6のS20)、次に、第1読出42にセグメントS $_1$ の位置情報を読み出させる(図6のS10)。

【0077】そして、今度は、第2 読出部 44により、セグメント S_1 に関して上述した側にあるセグメント S_2 の位置情報を座標メモリ 20 から読み出す(図6 の S_1 1)。同様にして、セグメント S_1 および S_2 間の距離 D_{12} を検出し(図6 の S_1 2)、距離 D_{12} が e ・ L より大きいことを確認し(図6 の S_1 3)、第2 カウントのカウント数 k が k=p であることを確認する(図6 の S_1 9)。このとき、n=1 であるからカウント数 k に形式的に 3 が設定されるが(図6 の S_1 8)、次に、第k により確認されるので(図k の k

【0078】以上説明した通り、セグメント S_0 、 S_1 および S_2 と新規セグメント S_3 とが取得できる。以下、これらセグメント S_0 、 S_1 および S_2 と、新規セグメント S_3 とを併せて、各々を、候補文字パタンと称する。

【0079】〈文字認識〉次に、抽出された候補文字パタンの文字認識を行うステップにつき説明する(図2のS5)。このステップで行われる処理は、文字認識部16によりなされる。この実施の形態の文字認識部16は、候補文字パタンに対応した文字コードであって、類似度の高い順に並べられた上位の一定個数の文字コードを、認識結果として、候補文字パタンごとに文字コード格納部22に記録する手段である。この文字認識の結果、画像データである候補文字パタンが文字コードに符号化される。

【0080】最初に制御部24が、セグメント統合部4 0からの動作終了の信号に応答して、座標メモリ20に 格納されている候補文字の位置情報を読み出す。制御部 24は、読み出した位置情報に基づいて、画像メモリ3 6に格納されている原画像(入力文字列)から、候補文 字パタンに対応した領域(文字画像と称する。)を切り 出す。この文字画像の切出しは、上述した画像入力部1 0が具える切出し部で行ってもよいし、あるいは、制御 部24がこのための切出し手段を具えていてもよい。切 り出された文字画像は、評価系制御部30を介して、文 字認識部16に伝送される。そして、文字認識部16 は、取り込まれた文字画像に対して通常の文字認識処理 を施す。従って、文字認識部16は、切り出された文字 画像から特徴を抽出するための抽出手段と、標準文字の 特徴を予め具えた辞書とを具えており、また、抽出手段 で抽出された文字画像の特徴と標準文字の特徴とを比較 するためのマッチング手段を具えている。このマッチン グ手段により、特徴間の類似度が算出される。そして、 ・この実施の形態では、類似度の高い順に上位10個の文 字コードが1つの候補文字パタンに対して求められる。 【0081】ここで、類似度とは、認識対象の候補文字

【0081】ここで、類似度とは、認識対象の候補文字パタンの特徴と、認識によりこの候補文字パタンから変換された文字コードの特徴との間の類似の度合いのことをいう。この実施の形態では、類似度として距離(相違度ともいう。上述したセグメント間の距離Dnkとは異なる。)を用いている。すなわち、いわゆる特徴ベクトル同士の近さのことである。類似度と距離とは逆比例関係にあるから、この実施の形態のマッチング手段は、距離の小さい順に上位10個の文字コードを取得するようになっている。尚、この実施の形態では、特徴間の距離を得る手法に対しては特に問わない。また、特徴を比較する際に用いる尺度についても任意に選択すればよい。

…【.0.082】図9に、認識結果の一例を示す。図9の図…中左側には、図3に示したセグメントSoを示し、図9の図中右側の表には、セグメントSoに対して得られた上位10個の文字コードを、その順位および距離値と対応付けて示してある。図9の対応関係に示すように、文字認識部16は、取得した文字コードと、その文字コードに対する距離値とを、距離の小さい順すなわち類似度の高い順に、セグメント番号(候補文字番号)に対応し

た格納場所 (アドレス) の文字コード格納部 2 2 に記録する。

【0083】〈文字コードの評価〉次に、文字評価部32の動作につき説明する(図2のS6)。文字評価部32は、文字コード格納部22に記録されている文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与して、この文字評価値を文字コードに対応した文字コード格納部22の格納場所に格納する手段である。上述した通り、文字評価部32は、制約係数処理部26と、評価値計算部28と、評価系制御部30とをもって構成されており、これらが相俟って上述の動作を遂行する。この文字評価部32は、文字認識部16が文字認識動作を終了すると共に、動作を開始する。

【0084】そして、評価系制御部30は、文字コード格納部22に記録されている文字コードおよびその距離値を一定の規則で順次に読み出し、続いて、評価値計算部28に伝送する。例えば、候補文字番号順および距離値順に、各文字コードおよび距離値を読み出す。一方、評価値計算部28では、読み出した文字コードの文字種を判定し、その文字種に応じた制約係数が制約係数処理部26から入力されるように構成されている。上述したように、この実施の形態では、文字種として、記号・数字、カタカナ、平仮名および漢字の4種の文字種を想定しており、評価値計算部28は、読み出した文字コードを、これら4種の文字種に分類する。

【0085】この実施の形態の評価値計算部28は、文字評価値を、文字コードの類似度(距離)と予め設定した文字種に応じた制約係数との積として求めるための手段である。文字評価値は、候補文字パタンから変換された文字コードが、入力文字列パタンを構成する文字として選択される確率を表したものといえる。この実施の形態では、上述の文字種に応じた制約係数を、この文字種が入力文字列パタン中に出現する確率の値としてある。認識対象の入力文字列パタン34に対して設定された制約係数は、上述したように $\alpha=0$ 、 $\beta=1$ 、 $\gamma=1$ および $\eta=1$ であり、入力文字列パタン34には数字・記号の文字種が出現しないことを前提としている。

【0086】以上説明したように、評価値計算部28 は、候補文字パタンごとに、および距離値順に入力され る文字コードおよび距離値から、先ず、その文字種を判 別し、その文字種に応じた制約係数を制約係数処理部2 6から読み出す。そして、読み出した制約係数を距離値 に積算する。この積算結果である文字評価値は、評価系 制御部30を経て文字コード格納部22の対応した格納 場所に格納される。

【0087】図10に、この文字評価処理を行った後の文字コード格納部22の内部状態を示す。図10において、文字コード(図中のコードの欄)と、距離と、制約係数(図中の係数の欄)と、文字評価値(図中の評価の欄)との関係を、各候補文字番号ごとに4つの表にて示

してある。図10(A)に候補文字パタンS0の評価結果を示し、図10(B)に候補文字パタンS1の評価結果を示し、図10(C)に候補文字パタンS2の評価結果を示し、および図10(D)に候補文字パタンS3の評価結果を示す。この実施の形態では、類似度として距離を用いているので、文字評価値が小さい程、その文字コードが入力文字列中に出現する文字である確率が大きい。

【0088】ところで、制約係数が0の場合には文字評価値も0となるが、制約係数が0の文字コードは入力文字列中に登場しない文字であるから、この表に示されるように、これをNULL(空白文字)として扱う。このように、以降の処理においては制約係数が0(この実施の形態では、文字評価値が0としても同様)の文字コードをNULLとして扱う。従って、入力文字列を構成する文字コードの候補数が削減される。例えば、図10において、候補文字パタンS0に対して求められた文字コードの中には、記号・数字の文字種である文字コードが4つあり、これらの文字コードの文字評価値にはNULLが設定されている。

【0089】以上説明したように、文字評価部32は、文字評価値として文字種に応じた制約係数を用いて処理を行い、この制約係数を、この文字種が入力文字列に出現するか否かを「1」または「0」のそれぞれ2値で表した値として処理を行う手段である。

【0090】〈候補文字コード列の作成〉次に、候補文字コード列作成部14の動作につき説明する(図2のS7)。候補文字コード列作成部14は、座標メモリ20に記録された位置情報を利用して複数の候補文字コード列を作成する手段であり、座標メモリ20に記録されている位置情報と、文字コード格納部22に記録されている文字評価値とを参照して、候補文字コード列作成部14の詳細な構成を示す。図11に示すように、候補文字コード列作成部14の詳細な構成を示す。図11に示すように、候補文字コード列作成部14は、テーブル作成部54と、テーブルメモリ部56と、処理回路58と、候補文字記録部60と、文字番号格納部62と、文字コード列格納部64とを具えている。また、図示していないが、処理回路58は、指定した始点位置を記録するためのメモリ手段を具えている。

【0091】先ず、評価系制御部30は、文字評価の処理が終了したという信号を制御部24に出力する。制御部24は、評価系制御部30からの信号に応答して、候補文字コード列の作成処理を開始する。最初に制御部24は、テーブル作成部54の動作を開始させる。

【0092】テーブル作成部54は、記録された候補文字パタンの位置情報を座標メモリ20から読み出して、この位置情報に基づき各候補文字パタンの始点位置および終点位置を切出し候補位置Ci(iは整数)として求め、これら候補文字パタンと切出し候補位置との対応関

係をテーブルメモリ部56に記録する手段である。

【0093】入力文字列パタン34からの文字の切出し は、X軸上の2点をそれぞれ始点位置および終点位置と して指定することにより行う。テーブル作成部54は、 上述したように、入力文字列パタンから文字を切り出す ために指定が可能な全ての位置を切出し候補位置として 指定する。図3に、入力文字列パタン34の切出し候補 位置を示す。入力文字列パタン34においては、4つの 切出し候補位置Co、C1、C2 およびC3 が設定でき る。この実施の形態では、切出し候補位置は、主走査方 向に順序付けられて番号付けされている。これら切出し 候補位置の中から2つを選択することにより、任意の候 補文字番号を指定することができる。例えば、切出し候 補位置Co と切出し候補位置C1 とを選択することによ り、Coを始点位置とし、Ci を終点位置とする候補文 字番号Soが指定できる。また、切出し候補位置Coと 切出し候補位置C2 とを選択することにより、C0 を始 点位置とし、C2を終点位置とする候補文字番号S3が 指定できる。

【0094】上述したように、切出し候補位置は、入力文字列パタンの両端位置と、隣接する候補文字パタン間の境界位置として抽出される。この実施の形態のテーブル作成部54は、切出し候補位置 C_0 、 C_1 および C_2 を候補文字パタン(セグメント) S_0 、 S_1 および S_2 の各始端位置(すなわち図4に示す座標成分 X_s)の読出しにより抽出し、また、切出し候補位置 C_3 を入力文字列パタンの最後尾のセグメント S_2 の終端位置(すなわち図4に示す座標成分 X_e)の読出しにより抽出する。

【0095】次に、テーブル作成部54は、設定した切 出し候補位置と候補文字との対応関係を求めて、この対 応関係をテープルメモリ部56に記録する。図12に、 この対応関係が記録されたテーブルメモリ部56の内部 状態を、セグメントテーブルとして示す。このセグメン トテーブルは、グラフ理論の分野で通常に用いられる隣 接行列として表されている。図中において、行欄の項目 枠には始点位置としての切出し候補位置番号C: が記載 されており、列欄の項目枠には終点位置としての切出し 候補位置番号Ciが記載されている。そして、行と列の 交差部分のデータ枠には、始点位置と終点位置とに対応 した候補文字番号Snが記載されている(尚、空白のデ ータ枠にはNULLが設定されている。)。従って、始 点位置としての切出し候補位置番号と、終点位置として の切出し候補位置番号とを指定することにより、この表 から、切出し対象の候補文字番号が指定できるようにな っている。入力文字列パタンの適当な切出し位置を決定 するためには、次に説明する処理回路58において、こ の表を活用した処理を行う。

[0096]処理回路58は、テーブルメモリ部56に 記録された対応関係(セグメントテーブル)を参照して 作成関数 F (Ci, P) を用いた処理を行うことにより候補文字番号列を作成し、この候補文字番号列と文字コード格納部 2 2 に記録された文字評価値とを参照して候補文字コード列を作成する手段である。

【0097】ここで、上述の候補文字番号列は、候補文字パタンの配列情報であり、候補文字番号の配列として表される。また、上述の候補文字コード列は、文字コードの配列情報である。この処理回路58では、最初に、候補文字番号列の作成を行い、この候補文字番号列に従い最適な文字コードの配列を候補文字コード列として作成する。また、作成関数F(Ci, P)の引き数Pは、読み出した候補文字番号を、読出し順に対応させて候補文字記録部60に記録しておくためのデータファイルであり、以下、このファイルをパスと称している。

【0098】この実施の形態の処理回路58は、作成関数F(Ci, P)を用いた処理を行う。この作成関数F(Ci, P)を用いた処理は、グラフ探索のアルゴリズムに基づいたものである。処理回路58は、上述したテーブルメモリ部56、候補文字記録部60および文字番号格納部62を記憶手段として用いて処理を行う。以下、この作成関数F(Ci, P)による処理手順につき、図13のフローチャートを参照して説明する。

【0.099】処理回路58は、2つのカウンタを具えており、始めに、始点位置を指定するための第1カウンタのカウント数iに0を設定しておく(図13のS21)。また、終点位置を指定するための第2カウンタのカウント数jには、1を設定しておく(図13のS21)。さらに、パスPは初期化してP= Φ (Φ はデータが無いということを表す記号)としておく(図13のS21)。以下に説明する(e1)、(e2)、(e3)および(e4)のステップ(図130S22~S33)が、作成関数F(C_i , P)により実行される。

【0100】ステップ(e1):処理回路58は、テープルメモリ部56に記録した切出し候補位置を始点位置 C_i として指定する(図13のS22)。このとき、カウント数iには0が設定されているから、切出し候補位 C_0 が始点位置として指定される。また、この始点位 C_0 を指定順に上述のメモリ手段に記録しておく(図13のS23)。以下、このメモリ手段に始点位置 C_0 が記録されていることを、 C_0 で表す。

【0101】ステップ(e2):指定した始点位置Coが入力文字列パタンの最終端位置か否かを判別する(図13.の.S.24)....このステップ(e.2)の判別結果に応じて、以下のステップ(e3)またはステップ(e4)のいずれか一方のステップに進む。入力文字列パタン34の最終端位置すなわち最右端位置は、切出し候補位置C3である。従って、位置Coは最終端位置ではないので、次にステップ(e3)に進む。

【0102】ステップ(e3):始点位置Ciが最終端位置ではない場合には、始点位置Ciに対して指定が可

能なテーブルメモリ部56に記録されている切出し候補位置を終点位置Cjとして指定する(図13のS25)。ここでは、カウント数jに1が設定されているから、終点位置として切出し候補位置Ciが指定される。この実施の形態では、通常は、指定位置に隣接する切出し候補位置が終点位置として指定される。

【0103】次に、テーブルメモリ部56に記録されている対応関係から、指定した始点位置 C_i および終点位置 C_j により候補文字番号を指定して、この候補文字番号(図13には記号 S_k で表す。)をパスPに格納する(図13の S_26)。つまり、 C_i および C_j 間の候補文字番号をパスPに加える。ここでは、 C_0 および C_1 間の候補文字番号 S_0 をパスPに記録する(図12)。パスPに候補文字番号 S_0 が記録されていることを $P=S_0$ で表す。

【0104】上述した通り、処理回路58は、読み出した切出し候補位置 C_0 および C_1 間の候補文字番号 S_0 を、候補文字記録部60に順次に配列情報として格納する。候補文字記録部60は、候補文字番号を、入力された順に配列させて記憶する。例えば、次回のステップにおいて候補文字番号 S_1 が指定された場合には、候補文字記録部60に候補文字番号 S_0 および S_1 が番号順に順序付けられて記憶されることになる。尚、例えば、候補文字記録部60には、候補文字番号 S_k に対応したアドレス(格納場所を指定するための情報)が、配列順に記録されるとしてもよい。

【0105】次に、作成関数F(C_1 ,P)の処理を開始する(図130S27)。ここでは、作成関数F(C_1 ,P)が呼び出される。このように、作成関数F(C_0 ,P)は再帰的に作成関数F(C_1 ,P)の呼び出しを行う。このように、再帰的に作成関数を呼び出して、配列情報Pを完成させる。ここで、配列情報Pの完成とは、選択されて格納された候補文字番号でもって、処理対象としている入力文字列パタン34が再現されるようになることを意味する。以下、作成関数F(C_1 ,P)の処理を実行する。

【0106】作成関数F(C_1 , P)は、前述したステップ(e1)から処理を開始し、このとき、始点位置として切出し候補位置 C_1 が指定される(図130S22)。また、この始点位置 C_1 を指定順に処理回路58が具えるメモリ手段に記録する(図130S23)。この時点で、メモリ手段には C_0 および C_1 が、この順に記録されている。従って、 $R=C_0$ C_1 である。

【0107】次に、切出し候補位置 C_1 が最終端位置か否かを調べる(図130S24)。切出し候補位置 C_1 は、最終端位置ではないので、次に、終点位置の指定を行う。終点位置としては、切出し候補位置 C_2 が指定される(図130S25)。そして、始点位置 C_1 および終点位置 C_2 間の候補文字番号 S_1 をパスPに加え(図130S26)、次に、作成関数 $F(C_2, P)$ の呼び

出しを行う(図13のS27)。パスPには、候補文字番号S $_0$ およびS $_1$ が順序付けられて格納されており、このことを $_1$ と表す。

【0108】次に、作成関数F(C_2 , P)の処理が開始され、始点位置として切出し候補位置 C_2 が指定される(図130S22)。また、この始点位置 C_2 をメモリ手段に記録し、 $R=C_0$ C_1 C_2 とする(図13023)。

【0109】そして、切出し候補位置 C_2 が最終端位置ではないことを判別し(図130S24)、終点位置として切出し候補位置 C_3 を指定する(図130S25)。よって、位置 C_2 および C_3 間の候補文字番号 C_3 がパスPに加えられる(図 C_3 0S26)。次に、作成関数F(C_3 7)。このとき、 C_3 0S1 C_3 0C2

【0110】次に、作成関数F(C_3 , P)の処理が開始され、始点位置として切出し候補位置 C_3 が指定される(図130S22)。この始点位置 C_3 は、メモリ手段に記録され、 $R=C_0$ C_1 C_2 C_3 となる(図130S23)。次に、この位置 C_3 は最終端位置であるから、ステップ(e4)に進む(図130S24)。

【0111】ステップ(e4):始点位置Ciが最終端位置である場合には、パスPを文字列格納部62に保存する(図13のS29)。この実施の形態では、パスPの保存を行う前に、CoおよびC3間の候補文字番号が入力文字列を再現せしめるようにパスPに格納されていて、パスPが空でないことを確認する(図13のS28)。この場合のパスPには空でないので、「SoSIS2」の配列情報が第1の候補文字番号列として、文字番号格納部62に保存される。

【0112】次に、全候補文字番号が文字番号格納部6 2に記録されたか否かを判別する(図13のS30)。 この判別結果により、全候補文字番号が文字番号格納部 62に記録された場合には処理が終了する。この例で: は、未だ、文字番号格納部62に候補文字番号S3が記 録されていないので、メモリ手段を参照して、始点位置 Ci より2つ前に記録されている切出し候補位置Cr と 最終端位置との間の候補文字番号をパスPから消去する (図13のS31)。この時点では、メモリ手段にR= C₀ C₁ C₂ C₃ が格納されている。従って、始点位置 C3 より2つ前に記録されている位置C1 が位置C1 と なり、よって、位置C1 およびC3 間の候補文字番号S .」およびS2.を、候補文字記録部60のパスPから消去..... する。この結果、P=Soとなる。また、メモリ手段か ら、切出し候補位置C! (=CI) と、最終端位置C3 と、位置C1およびC3間の切出し候補位置C2とを、 消去する(図13のS32)。よって、R=Coであ る。そして、カウント数jをfとして(図13のS3 3)、次に、関数F(C_I, P) すなわちF(C_I, P) の呼び出しを行う(図13のS27)。

【0113】次に、作成関数F(C1, P)の実行によ り、先ず、始点位置としてCIを指定し(図13のS2 2)、この始点位置C₁をメモリ手段に記録して、R= C₀C₁ とする(図13のS23)。続いて、この位置 C」が最終端位置ではないことが判別される(図13の S24)。次に、カウント数jには2が設定されている から、通常であれば終点位置として切出し候補位置C2 が指定されるが、先程指定した切出し候補位置Cr(こ のとき $C_1 = C_1$)と最終端位置 C_3 との間の位置は指 定しないようにしてあるため、ここでは、C2 に隣接す るC3 が指定される(図13のS25)。そして、位置 C1 およびC3 で指定される候補文字番号は存在しない ので、次の処理により、パスPには候補文字番号の代わ りに Φ が設定される(図13のS26)。このときP=So Pと表せる。次に、作成関数F(C3, P)を呼び 出す(図13のS27)。

【0114】そして、次に指定する始点位置C3は、最 終端位置であるから、次に、パス中にΦが存在するか否 かを判別する(図13のS28)。この場合には、P= SoΦであるから、パスP中にΦが存在し、従って、パ スPは保存されない。次に、全候補文字番号が文字番号 格納部62に格納されたか否かを確認する(図13のS 30)。この時点で、文字番号格納部62には、全部の 候補文字番号が格納されていないため、上述したのと同 様にして、Ci (このときR=Co Ci Co であるから $C_1 = C_0$ である。) 以降の候補文字番号をパスPから 消去してP=Φとし(図13のS31)、CrおよびC 3 間の切出し候補位置をメモリ手段から消去してR=Φ とする(図13のS32)。そして、カウント数jをf (=0) にして(図13のS33)、次に、作成関数F (Co. P) の呼び出しを行う(図13のS27)。 【0115】以下同様にして、始点位置Coの指定およ び記録 (R=Co)、終点位置C2の指定、Co および C₂間の候補文字番号S₃のパスPへの記録(P=S 3)、作成関数F(C2, P)の呼び出し、始点位置C 2 の指定および記録(R=CoC2)、終点位置C3 の 指定、C2 およびC3 間の候補文字番号S2 のパスPへ の記録 (P=S3 S2)、作成関数F (C3, P) の呼 び出し、パスPの保存(配列情報「S3 S2」が第2の 候補文字番号列として保存)を行い、全候補文字番号が 文字番号格納部62に記録されたことの確認を行って処 理を終了する。以上説明した処理により、文字番号格納 .部6.2には、2つの候補文字番号列が格納される。

【0116】<作成関数の別の説明>以上説明した作成 関数の処理は、図26に示すフローチャートによって簡 潔に表現することができる。図26は、作成関数F(C_i, P)のグラフ探索フローを示す図である。また、図 27の表は、切出し候補位置 C_1 、 C_2 および C_3 とセ グメント S_1 、 S_2 および S_3 との対応関係を示したセ グメントテーブルである。以下、作成関数F(C_i , P) を、図27に示すセグメントテーブルを処理対象と する場合につきステップごとに説明する。尚、以下のイ ンデントは、再帰呼出しのレベルを示している。

【0117】 [ステップ0] 先ず、候補文字記録部60 はクリアしておき、 $P = \Phi$ としておく。そして、作成関 数F (C₁、Φ) を呼び出す (Start of F (C₁, Φ)).

【0118】 [ステップ1] 次に、切出し候補位置C1 が最右端か否かを判別する(図26のS40)。切出し 候補位置CIは、最右端ではないので、ステップ2へ進 む。

【0119】 [ステップ2] 切出し候補位置C₁ から辿 れる全ての切出し候補位置C」につき以下の処理を行う (図26のS41)。尚、図26に示すループ1の処理 (図27のS40およびS46間の処理)は、切出し候 補位置Ci(iは整数)の右側に位置する切出し候補位 置Ci (jはj>iを満たす整数)のすべてが読み出さ れるまで続行される (For each C_j ∈ (C_i, C_j)!=NULL) 。

【0120】 [ステップ3] C1 とC2 間にあるセグメ ントS₁を検出する(図26のS42:Sk+1←Adj(Ci, C

【0121】 [ステップ4] S₁ を候補パスPへ追加 し、P=S₁とする(図26のS43)。

【0122】[ステップ5]C」およびPを引き数とす ・ る作成関数すなわち作成関数F(C2, S1)を呼び出 す(図26のS44)。

【0123】 [ステップ5-1] C2 は最右端ではない ので、次に、ステップ5-2へ進む(図26のS4 0).

【0124】 [ステップ5-2] 切出し候補位置C2か ら辿れる全ての切出し候補位置C」につき以下の処理を . 行う (図26のS.4.1)。

'【0125】 [ステップ5-3] C2 とC3 間にあるセ グメントS2を検出する(図26のS42)。

【0126】 [ステップ5-4] S2 を候補パスPへ追 加し、P=S₁ S₂ とする(図26のS43)。

【0127】 [ステップ5-5] 次に、作成関数F (C 3, S1 S2) を呼び出す(図26のS44)。

【0128】 [ステップ5-5-1] C3 は最右端であ るので、候補文字記録部60中に記録されている候補パ スP=S1 S2 を文字番号格納部62へ記録する(図2 war and CO. 4. 7.).

[ステップ5-5-2] 呼出し元に戻る。

【0129】 [ステップ5-6] S2 を候補パスPから 消去し、P=S1とする(図26のS45)。

【0130】 [ステップ6] S_Iを候補パスPから消去 する(図26のS45)。

【0131】 [ステップ7] C₁ とC₃ 間にあるセグメ ントS3を検出する(図26のS42)。

【0132】 [ステップ8] S3 を候補パスPへ追加 し、P=S3とする(図26のS43)。

【0133】 [ステップ9] 次に、作成関数F(C3, S3) を呼び出す(図26のS44)。

【0134】 [ステップ9-1] C3 は最右端であるの で、候補文字記録部60中に記録されている候補パスP =S3 を文字番号格納部62へ記録する(図26のS4 7)。

[ステップ9-2] 呼出し元に戻る。

【0135】 [ステップ10] S3 を候補パスPから消 去し、P=Φとする(図26のS45)。

【0136】 [ステップ11] すべての切出し候補位置 Cjについて処理が終了したので、グラフ探索フローを 終了する。

【0137】以上説明した処理により、文字番号格納部 62には、2つの候補文字番号列(S₁S₂およびS 3) が記録される。

【0138】図14に、入力文字列パタン34に対して 作成関数の処理を行った後の文字番号格納部62の内部 状態を候補文字番号列テーブルとして示す。図中の表に は、第1および第2の候補文字番号列PoおよびPiが 候補文字番号So、Si、SzおよびSaの配列で示し てある。第1の候補文字番号列Po は、候補文字番号S 0.、S1 およびS2 の配列を表す情報として、文字番号 格納部62に記録されている。また、第2の候補文字番 号列P1は、候補文字番号S3およびS2の配列を表す 情報として、文字番号格納部62に記録されている。 尚、図中において、空白欄には、NULLが設定されて

796 S X

روان در ان المعنوان المام در ان المعنوان

いる。

【0139】処理回路58は、作成関数による処理を終 了すると、次に、候補文字コード列を作成する処理に移 る。すなわち、作成された候補文字番号列と文字コード 格納部22に記録された文字評価値とを参照して候補文 字コード列を作成する。

【0140】先ず、処理回路58は、文字番号格納部6 2に格納されている候補文字番号列を順次に1つずつ読 み出す。そして、候補文字番号列に従った候補文字番号 順に、候補文字番号で指定されるアドレスに格納された 文字コードを、文字コード格納部22から読み出す。読 み出された文字コードは、候補文字番号ごとに文字コー ド列格納部64に記録される。従って、文字コード列格 納部64には、候補文字番号列ごとに、複数通りの文字 コードの組合せが候補文字コード列として記録される。

【0141】例えば、候補文字番号列Pのについて見れ ば、候補文字番号列Poを構成する最初の候補文字番号 はS゚である。この候補文字番号S゚に対応した文字コ ード格納部22の格納場所に格納されている文字コード および文字評価値の組が順次に読み出されて、文字コー ド列格納部64に伝送される。これと同様にして、候補 文字番号 S 1 および S 2 に対応した文字コードが順次に

文字コード列格納部64に伝送されて記録される。候補 文字番号列P0に属する候補文字コード列の一例とし て、「多、そ、三」等が挙げられる。

【0142】ところで、この実施の形態では、処理回路 58は、文字評価値としてNULLが設定されている文 字コードは読み出さないように構成されている。上述し たように記号・数字の文字種である文字コードに対して は、NULLが設定されているので、例えば、候補文字 番号Soとして文字コード「3」は、処理回路58によ って読み出されない。図10に示す文字コード格納部の 内部状態を示す各表によれば、候補文字番号So、Si およびS3としてそれぞれ10個の文字コードが記録さ れており、候補文字番号S2としては9個の文字コード が記録されている。しかしながら、図10によれば、候 補文字番号Soに属する4つの文字コードに対してNU LLが設定されており、候補文字番号SIに属する1つ の文字コードに対してNULLが設定されている。従っ て、通常であれば、候補文字番号列Po に属する候補文 字コード列として、900個の候補文字コード列が作成 されるが、この実施の形態の場合には、486個の候補 文字コード列だけが作成される。このように、この実施 の形態の文字切出し装置によれば、候補文字コード列を 通常よりも少なくすることができる。従って、以下に説 明する候補文字コード列の選択の段階において、処理量 を格段に減少させることが可能になる。

【0143】図15は、作成される候補文字コード列の一例を、入力文字列パタン34と共に示したものである。図中上側部分に入力文字列パタン34を示し、図中下側部分に候補文字コード列の一部を2端子有向グラフとして示してある。図15に示すように、候補文字コード列は、切出し候補位置間を結ぶ矢印により表されたパス(経路)である。図中の各矢印の下側に、矢印で結ばれる切出し候補位置により指定される候補文字に対して求められた文字コードとその文字評価値とを示してある。最良文字コード列選択部18では、切出し候補位置Coから切出し候補位置Csに亘って文字評価値を加算したときに、加算結果が最も小さくなるパスすなわち類似度が最も大きくなるパスが最良文字コード列として選択される。

【0144】次に、処理回路58は、候補文字コード列の作成を終えたことを制御部24に伝達し、これを受けて制御部24は、評価系制御部30を介して最良文字コード列選択部18に動作の開始を指示する。

【0145】 <最良文字コード列の選択>このステップの処理は、最良文字コード列選択部18により行われる(図2のS8)。最良文字コード列選択部18は、文字コード格納部22から読み出された文字評価値を、作成した候補文字コード列に従い加算し、この加算の結果により類似度が最大となる候補文字コード列を最良文字コード列として選択する手段である。従って、最良文字コード列として選択する手段である。従って、最良文字コ

ード列選択部18は、文字コード列格納部64に記録されている候補文字コード列を参照して、その候補文字コード列に従い文字コード格納部22に格納されている文字評価値を読み出してゆき、1つの候補文字コード列に亘って加算を行う。そして、最良文字コード列選択部18は、この加算結果により類似度が最大となる候補文字コード列を最良文字コード列として選択して外部に出力する。

【0146】この実施の形態では、距離に基づいた文字評価値を用いているから、加算結果が最小の候補文字コード列が、類似度が最大の候補文字コード列である。図15に示した例によれば、入力文字列パタン34に対しては、「弘、三」という候補文字コード列が、類似度が最も大きくなる候補文字コード列である。従って、この候補文字コード列が最良文字コード列として選択され、外部のコンピュータ装置等に出力される。このように最良文字コード列が決定されたため、入力文字列パタン34の切出し位置は上述の切出し候補位置C0、C2およびC3として決定される。

【0147】以上説明した通り、この実施の形態の文字切出し装置は、文字評価部32を構成する制約係数処理部26、評価値計算部28および評価系制御部30が相俟って動作することにより、文字コードの評価を行って制限を課し、この制限を候補文字コード列を作成する段階で活用することにより、装置の処理量(演算量)を通常よりも少なくすることができる。

【0148】 [第2の実施の形態] 以下、第2の実施の 形態につき説明する。尚、第1の実施の形態と重複する 構成については同様の番号を付して示し、また、重複す る事項については説明を省略する場合がある。

【0149】図16は、第2の実施の形態の文字切出し 装置の構成を示すプロック図である。この実施の形態の 文字切出し装置は、第1の実施の形態と同様に、画像入 力部10、候補文字パタン抽出部12、候補文字コード 列作成部14、文字認識部16、最良文字コード列選択 部18、座標メモリ20、文字コード格納部22、制御 部24および文字評価部32を具えている。しかしなが ら、この実施の形態の文字評価部32は、第1の実施の 形態の構成と異なり、制約係数処理部26および評価系 制御部30は具えているが、評価値計算部28を具えて いない。また、第2の実施の形態の文字切出し装置は、 単語照合部66を具えている。この単語照合部66は、 評価系制御部30により制御されており、最良文字コー ド列の選択時に用いられる。

【0150】以下、第2の実施の形態の動作につき説明してゆくが、理解を容易にするために、図17に示す入力文字列パタンを認識対象とする場合につき説明する。図17には、「小川」という姓名を表す入力文字列パタンが示されている。

【0151】先ず、第1の実施の形態と同様に、制約係

数の入力を行う(図2のS1)。この実施の形態では、制約係数を、その文字種が入力文字列に出現するか否かを「1」または「0」の2値で表した値として設定する。第1の実施の形態と同様に、文字種として、記号・数字、カタカナ、平仮名および漢字の4種を想定している。そして、図17に示すように、この実施の形態では、姓名を表す文書領域を認識対象とするため、制約係数として、記号・数字、カタカナおよび平仮名に対しては0を設定し、漢字に対してだけ1を設定する。これは、一般に、姓名としては、漢字が用いられることに基づいている。

【0152】次に、第1の実施の形態と同様にして、画像入力部10は、入力文字列パタンを含む原画像を読み取り、画像メモリ36に記録する(図2のS2)。

【0153】次に、第1の実施の形態と同様にして、候補文字パタン抽出部12は、入力文字列パタンから候補文字パタン抽出部12は、セグメント統合部40とは、セグメント抽出部38により入力文字列パタンからセグメントを抽出部38により入力文字列パタンからセグメントを抽出する(図2のS3)。この結果、セグメントを抽出する(図2のS3)。この結果、セグメントを加出結果を、図18のセグメント座標テーブル(座標メモリ20の内部状態)に示す。次に、セグメント統合部40により、抽出されたセグメント同士の統合を行い、新規セグメントS6、S7、S8、S9、S10、S11、S12、S13およびS14が・生成される(図2のS4)。この統合結果を、図19のセグメント座標テーブル(座標メモリ20の内部状態)に示す。

【0154】次に、第1の実施の形態と同様にして、文字認識部16により、候補文字パタン抽出部12により抽出された候補文字パタンSo~Sl4の文字認識を行う。図20に、候補文字パタンSoの認識結果の一例を示す。この実施の形態では、類似度の高い順に上位10個の文字コードを順序付けて文字コード格納部22に記録するが、各文字コードの距離値は記録していない。

【0155】次に、文字認識部16により求めた文字コードの評価を行う(図2のS6)。このステップは、文字評価部32により行われる。先ず、評価系制御部30は、文字コード格納部22に記録されている文字コードを順次に読み出し、その文字種を判別する。そして、評価系制御部30は、文字種に応じた制約係数を、制約係数処理部2.6から読み出し、文字コード格納部22の対応した格納場所に記録する。この実施の形態では、制約係数そのものを文字評価値として後の処理において用いる。

【0156】図21から図23に、各候補文字パタンの評価結果を示す。尚、一部の候補文字パタンについては省略してある。図21(A)に候補文字パタンSoの評価結果を示し、図21(B)に候補文字Soの評価結果

を示し、図21 (C) に候補文字パタンS2 の評価結果を示し、図21 (D) に候補文字パタンS3 の評価結果を示しており、図22 (E) に候補文字パタンS4 の評価結果を示し、図22 (F) に候補文字パタンS5 の評価結果を示し、図22 (G) に候補文字パタンS6 の評価結果を示し、図22 (H) に候補文字パタンS7 の評価結果を示しており、図23 (I) に候補文字パタンS10評価結果を示し、図23 (J) に候補文字パタンS12の評価結果を示し、図23 (K) に候補文字パタンS13の評価結果を示し、および図23 (L) に候補文字パタンS14の評価結果を示す。

【0157】次に、第1の実施の形態と同様にして、候 補文字コード列の作成を、候補文字コード列作成部14 により行う(図2のS7)。この実施の形態の候補文字 コード列作成部14の構成は、図11のプロック図に示 した構成と同様である。最初に、候補文字コード列作成 部14によりセグメントテーブルが作成される。図24 に、処理回路58およびテーブル作成部54により、テ ープルメモリ部56に記録されたセグメントテーブルの 様子を示す。このセグメントテーブルを参照して、処理 回路58は、候補文字番号列を作成して文字番号格納部 62に格納する。そして、処理回路58は、文字番号格 納部62に格納された候補文字番号列と、文字コード格 納部22に格納された文字評価値(制約係数)とを参照 して、候補文字コード列を作成する。この実施の形態の 処理回路58も、第1の実施の形態と同様に、文字評価 …値として「0」が付与されている文字コードは読みださ ない。よって、この実施の形態の文字切出し装置では、 通常の文字切出し装置に比べて、少ない候補文字コード 列が作成される。従って、処理量が少なくて済む。図2 5に、この実施の形態で作成される候補文字コード列の 一部を2端子有向グラフとして示す。図25には、各矢 ! 印の下側に、その矢印が結合する切出し候補位置で指定 される候補文字に対応した文字コードと、その文字コー 「ドの類似度順位とを、組にして示してある。」

【0158】次に、最良文字コード列の選択を行う(図2のS8)。この実施の形態では、最良文字コード列の選択を、最良文字コード列選択部18と、単語照合部66とにより行う。この実施の形態の最良文字コード列選択部18は、最初に、候補文字コード列作成部14で作成された候補文字コード列と単語辞書との照合を行い該当する単語の有無を調べる。上述の単語辞書は、単語照合部66に具えられている。先ず、最良文字コード列作成部18は、文字コード列格納部64を参照して、文字コード格納部22から文字コードを読み出して入力文字列を構成し、単語照合部66において、単語辞書との照合を行う。この照合により、該当する単語が1つだけあった場合には、最良文字コード列としてその単語を選択すればよい。それ以外の場合には、最良文字コード列作成部18は、この照合結果に応じて、以下の処理①およ

び②のいずれか一方を行う。

【0159】 ① 該当した単語が複数あった場合には、 それら該当単語を構成する文字コードの類似度の順位の 合計が最も小さくなる候補文字コード列を最良文字コー ド列として選択する。

【0160】例えば、図25に示す候補文字コード列を、該当する単語があったものであるとすると、この中で順位の合計が最小となるもの、すなわち、類似度の合計が最も大きくなるものは、「小、川」の候補文字コード列である。従って、この候補文字コード列が最良文字コード列として選択される。

【0161】② 該当した単語が無かった場合には、候補文字コード列を構成する文字コードの類似度の順位の合計が最も小さくなる候補文字コード列を最良文字コード列として選択する。

【0162】このように、該当した単語が無かった場合には、最良文字コード列作成部18は、文字コード列格納部64に格納されている全ての候補文字コード列について、上述と同様にして、各々の類似度順位の合計を算出する。

【0163】このようにすると、最良文字コード列選択 部18は、最良文字コード列を選択することができる。 【0164】

【発明の効果】以上説明した通り、この発明の文字切出し方法によれば、各候補文字パタンの文字コードを類似度に基づいて取得し、取得した文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与し、その文字評価値を参照して候補文字コード列を作成するといった各ステップを含んでいる。そして、上述の文字評価値を、例えば、取得した文字コードの文字種が、1)入力文字列に出現する文字種であるか、2)入力文字列に出現しない文字種であるかに基づく値とすることにより、この2)に相当する文字評価値が付与された文字コードを、候補文字コード列を作成する段階で除外することができる。よって、探索空間の削減が図れる。

【0165】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、セグメントを抽出し、抽出した各セグ メントの統合を行うことにより新規セグメントを生成し て、上述の候補文字パタンを抽出することができる。

【0166】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、隣接するセグメント間の距離に基づい て、この距離と行高さとを比較することにより、セグメ ……ントの組を統合するか否かを判定することができる。...

【0167】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、ある候補文字番号から別々の全ての候 補文字番号を、切出し候補位置を指定することにより辿 り、その候補文字番号を配列情報としてグループ化する ので、この配列情報のそれぞれを各候補文字番号列とし て得ることができる。そして、この候補文字番号列と文 字コード格納部に記録されている文字評価値とを参照し て、文字コード格納部に格納されている文字コードを読み出して配列させ、候補文字コード列を作成する。この候補文字コード列の作成時に、前述した文字評価値に基づいて対象とする文字コードを制限するから、探索空間の削減が図れる。

【0168】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、類似度を取り入れた文字評価値を用い ることにより、候補文字コード列の作成時に、類似度の 低い文字コードを除外することができ、従って、探索空間の削減が図れる。また、制約係数には、例えば、入力 文字列に出現する文字種の文字コードを候補文字コード 列の構成対象とし、入力文字列に出現しない文字種の文 字コードを候補文字コード列の構成対象としない、といった情報を含ませた値を設定することにより、候補文字コード列を作成する際に対象とする文字コードの個数を 削減することができ、よって、探索空間の削減が図れ

【0169】また、この発明の文字切出し方法の好適な 実施例によれば、「0」の制約係数が設定された文字コードを候補文字コード列の作成対象とせず、「1」の制 約係数が設定された文字コードだけを候補文字コード列 の作成対象とすることにより、探索空間の削減が図れ る。

【0170】次に、この発明の文字切出し装置によれば、各候補文字の文字コードを類似度に基づいて取得する文字認識部と、取得した文字コードにその文字種に応じた文字評価値を付与する文字評価部と、その文字評価値を参照して候補文字コード列を作成する候補文字コード列作成部とを具えている。そして、上述の文字評価値を、例えば、文字認識部で取得した文字コードの文字種が、1)入力文字列に出現する文字種であるか、2)入力文字列に出現しない文字種であるかに基づく値とすることにより、この2)に相当する文字評価値が付与された文字コードを、候補文字コード列を作成する段階で除外することができる。よって、探索空間の削減が図れる。

【0171】、また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、候補文字パタン抽出部は、セグメント の抽出と、抽出した各セグメントの統合による新規セグ メントの生成とを行うことにより、上述の候補文字パタ ンを抽出することができる。

【0172】また、この発明の文字切出し装置の好適な機成例によれば、セグメント統合部は、隣接するセグメント間の距離に基づいて、この距離と行高さとを比較することにより、セグメントの組を統合するか否かを判定することができる。

【0173】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、上述の候補文字コード列作成部は、あ る候補文字番号から別々の全ての候補文字番号を、切出 し候補位置を指定することにより辿り、その候補文字番 号を配列情報としてグループ化することにより、この配 列情報のそれぞれを候補文字番号列として取得すること ができる。また、上述の処理回路は、この候補文字番号 列と文字コード格納部に記録されている文字評価値とを 参照して、文字コード格納部に格納されている文字コー ドを読み出して配列させ、候補文字コード列を作成す る。この候補文字コード列の作成時に、前述した文字評 価値に基づいて対象とする文字コードを制限するから、 探索空間の削減が図れる。

【0174】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、文字評価部は、評価値計算部により類 似度を取り入れた文字評価値を求めるので、候補文字コ ード列の作成時に、類似度の低い文字コードを除外する ことができ、従って、探索空間の削減が図れる。また、 制約係数には、例えば、入力文字列に出現する文字種の 文字コードを候補文字コード列の構成対象とし、入力文 字列に出現しない文字種の文字コードを候補文字コード 列の構成対象としない、といった情報を含ませた値を設 定することにより、候補文字コード列を作成する際に対 象とする文字コードの個数を削減することができ、よっ て、探索空間の削減が図れる。

【0175】また、この発明の文字切出し装置の好適な 構成例によれば、「0」の制約係数が設定された文字コ ードを候補文字コード列の作成対象としないで、「1」 の制約係数が設定された文字コードだけを候補文字コー ド列の作成対象とすることができ、従って、探索空間の 削減が図れる。

【図面の簡単な説明】

【図1】第1の実施の形態の文字切出し装置の構成を示 す図である。

【図2】実施の形態の文字切出しフローを示す図であ

【図3】入力文字列パタンの一例を示す図である。

【図4】統合前のセグメント座標テーブルを示す図であ 20:座標メモリ 22:文字コード格納部

【図5】セグメント統合部の構成を示す図である。

【図6】実施の形態のセグメント統合処理を示す図であ

【図7】セグメント間距離の例を示す図である。

【図8】統合後のセグメント座標テーブルを示す図であ

【図9】認識結果の一例を示す図である。

【図11】候補文字コード列作成部の構成を示す図であ る。

【図12】セグメントテーブルの例を示す図である。

【図13】作成関数の処理を示す図である。

【図14】候補文字番号列テーブルを示す図である。

【図15】作成される候補文字コード列の一例を示す図 である。

【図16】第2の実施の形態の文字切出し装置の構成を 示す図である。

【図17】第2の実施の形態の入力文字列パタンの例を 示す図である。

【図18】第2の実施の形態の統合前のセグメント座標 テーブルの例を示す図である。

【図19】第2の実施の形態の統合後のセグメント座標 テーブルの例を示す図である。

【図20】第2の実施の形態の認識結果の一例を示す図 である。

【図21】第2の実施の形態の候補文字の評価結果を示 す図である。

【図22】第2の実施の形態の候補文字の評価結果を示 す図である。

【図23】第2の実施の形態の候補文字の評価結果を示 す図である。

【図24】第2の実施の形態のセグメントテーブルの例 を示す図である。

【図25】第2の実施の形態で作成される候補文字コー ド列の一例を示す図である。

【図26】グラフ探索処理のフローを示す図である。

【図27】セグメントテーブルの一例を示す図である。 【符号の説明】

10:画像入力部

12:候補文字パタン抽出部

14:候補文字コード列作成部

16:文字認識部

18:最良文字コード列選択部

.24:制御部

26:制約係数処理部

28:評価値計算部

30:評価系制御部

3'2:文字評価部 36:画像メモリ

34:入力文字列パタン(38:セグメント抽出部

40:セグメント統合部

44:第2読出部

42:第1読出部

46:距離検出部

48:比較部

50:セグメント生成部

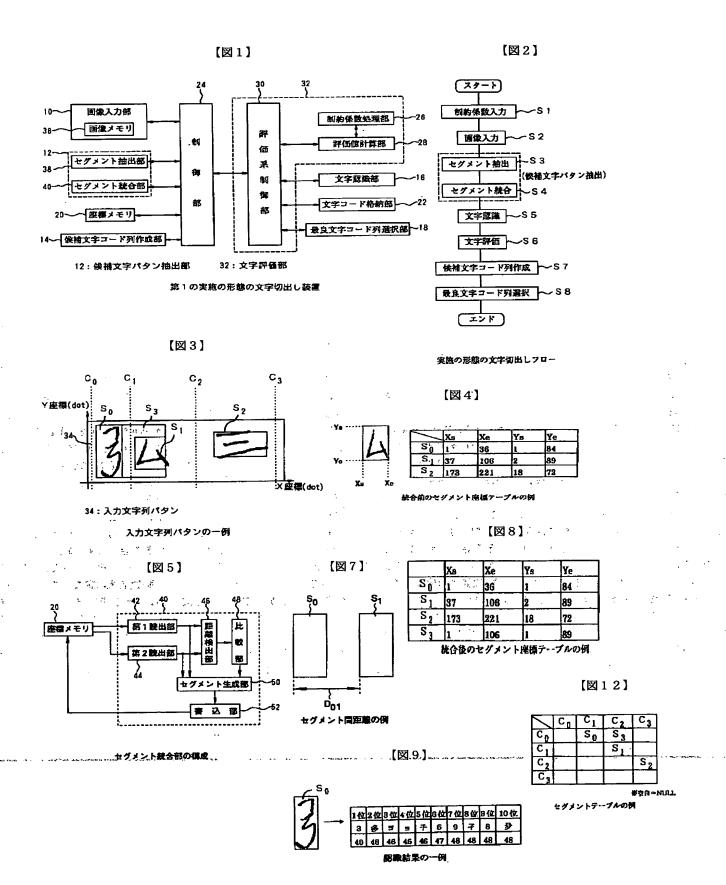
5 2 : 書込部

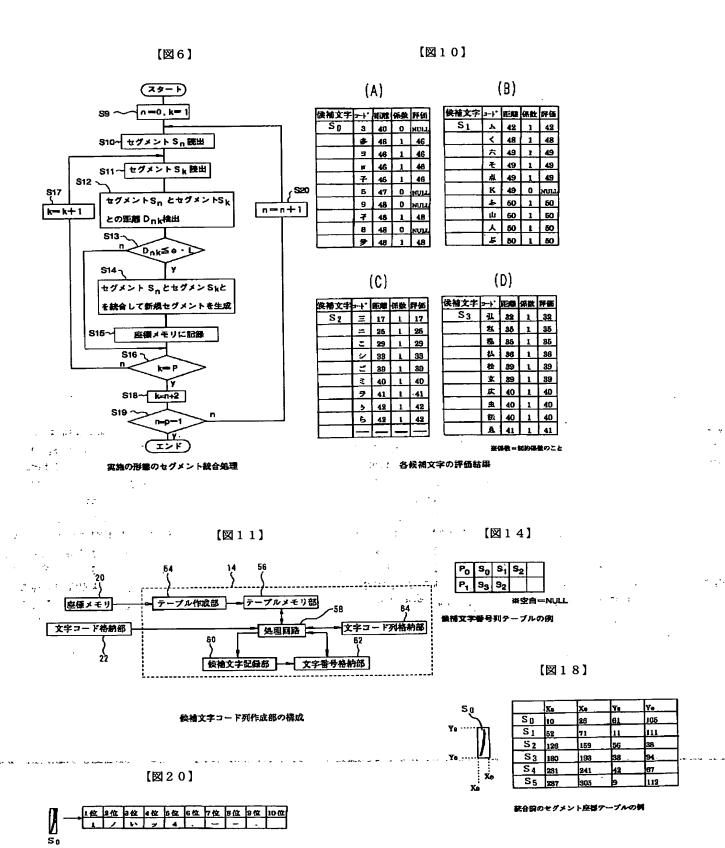
54:テーブル作成部

60:候補文字記録部

62:文字番号格納部

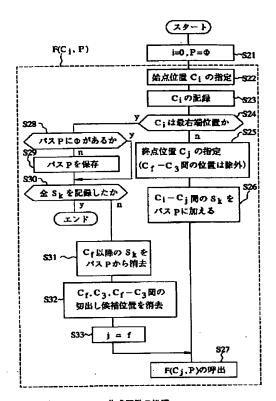
64:文字コード列格納部 66:単語照合部



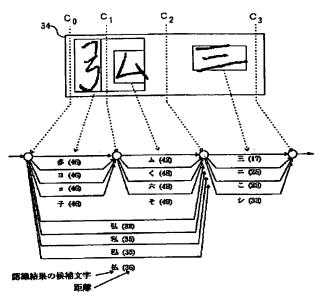


部族結果の一例

【図13】



【図15】

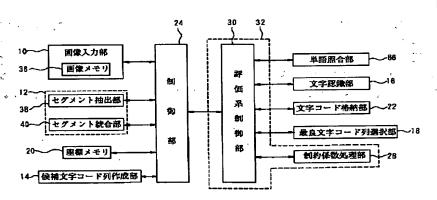


作成される候補文字コード列の一例

【図19】

作成関数の処理

【図16】



第2の実施の形態の文字切出し装置

【図27】

	Cı	C2	C3
Cı		S1	\$3
C2			\$2
C3			

克白-NULL.

セクメントテーブルの一例

	Xa.	Хe	Υs	Ye
So	10	26	61	105
Sı	52	71	11	111
S2	126	159	56	88
S3	180	193	38	94
84	231	241	42	67
S ₅	287	805	9	112
S6	10	71	11	111
S 7	10	159	11	111
Sa	52	159	11.	111
Sg	52	193	11	111
SIO	126	193	38	94
Sii	128	241	38	94
S ₁₂	180	241	38	94
S ₁₃	180	305	9	112
S 14	231	305	9	112

[図24]

	Co	Cl	C2	Сз	C4	C ₅	Ce
Co		So	S6	S7			
c_1			Sı	S	Sg		
C ₂				S	S10	S ₁₁	
C 3					Sa	S ₁₂	S ₁₃
C ₄						S ₄	S ₁₄
C ₅							Si
Св							

※空白⇒NULL

セグメントテーブルの例

X座標(dot)

C₀ C₁ C₂ C₃ C₄ C₅ C₆
Y座標(dot) S₅ S₁ S₇ S₂ S₃ S₄ S₅

【図17】

第2の実施の形態の入力文字列パタンの例

【図21】

(A)		
便補文字	コード	係 数
s ₀	1	0
	1	0
	۲	0

(B)			
優補文字	コード	保 数	
s ₁	ı	. 0	
	'n	0	
	し	0	

(C)			
侯楠文字	コード	係数	
s_2	1	0	
	え	0	
	2	0	

(D)			
交 植文字	コード	係 数	
S ₃	1	0	
	þ	0	
	٦	0	

各級補文字の評価結果(一部の候補文字略)(その1)

【図22】

(E)					
美袖文字コード 係 数					
S ₄	1	0			

(1)			
候補文字	コード	係数	
S ₅	1	0	
	Л	1	
	IJ	0	
	ゕ	l	
	ħ3	0	
	'n.	0	

候補文字	コード	係数
s ₆	Л	1
	IJ	0
	И	0
	י	0
	XI)	1
	小	1
	1	0
	1	0
	州	1

(G)

	(H)	
候補文字	コード	保 数
87	本	1
	ハ	0
	· JII	1
	Λ	. 1
	4	0
,	F	. 0
·	仁	0
	IV.	0
	州	1

各候補文字の評価結果(一部の候補文字略)(その2)

【図23】

候補文字	コード	係 数
s _{l1}	4.	0
	133	1
	小	1
	h	0
	l/a	0
	13	0

(I)

候補文字	コード	係 数
S ₁₂	Ś	0
	小	1
	<	1
	Л	1
	۴	0
	人	1
	4	Ó
· ·	75	0
	IJ	0
	入	1

(J)

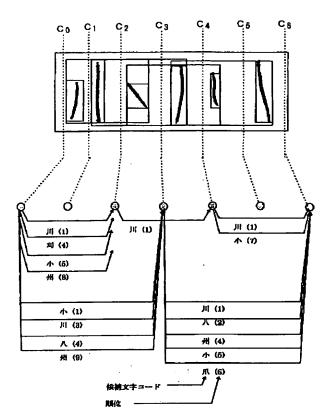
177	

侯袖文字	コード	保 数
S ₁₃	Л	1
	ハ	0
	八	1
	州	1
	小	1
	Л	ı
	ŋ	0
	6,	0
	ふ	0.
	N	0

	(L)		
炎袖文字	コード	係 数	
S ₁₄	Ж	1	
•	<	1	
	ハ	0	
	h2	0	i
	IJ	0	l
	1	0	l
	小	1	
	b	0	l
	. 65	0	ı
	À	0	ı

各検袖文字の評価結果(一部の穀補文字略)(その3)





第2の実施の形態で作成される候補文字コード列の一例

【図26】

